1/2ページ Raferena J

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

10-154110

(43)Date of publication of application: 09.06.1998

(51)Int.CI.

G06F 13/00 G06F 17/21 H04L 12/54

H04L 12/58

(21)Application number: 09-291270

(71)Applicant: TUMBLEWEED SOFTWARE CORP

(22)Date of filing:

23.10.1997

(72)Inventor: SMITH JEFFREY C

BANDINI JEAN-CHRISTOPHE

(30)Priority

Priority number : 96 738966

Priority date: 24.10.1996

Priority country: US

97 792171 97 800864 30.01.1997

14.02.1997

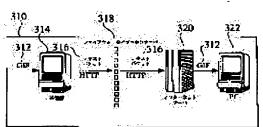
US

US

(54) ELECTRONIC FILING DOCUMENT DELIVERY SYSTEM

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To deliver an electronic filing document to a user through an internet. SOLUTION: A document is sent to a remote server by using, e.g. an HTTP. The server sends a generic notice to a receiving side, and the receiving side down loads a document from the server by using a local protocol. A document also can be sent to a server on an internet from a computer in an intranet through a fire wall/Proxy server 318. The computer accesses the internet by using software. The software encodes binary data. subdivides it into small text packets and sends them to a server outside the fire wall by using the HTTP. The server reconverts the packet into the original binary expression. The binary data can directly be sent to other computers, printers, etc., which are connected to the internet.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

03.10.2000

[Date of sending the examiner's decision of rejection

25.08.2003

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or

application converted registration]
[Date of final disposal for application]
[Patent number]
[Date of registration]
[Number of appeal against examiner's decision of rejection]
[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]
[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平10-154110

(43)公開日 平成10年(1998)6月9日

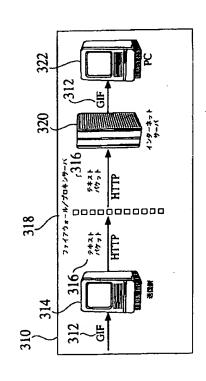
(51) Int.Cl. ⁶	識別記号	F I
G06F 13/00	3 5 1	G 0 6 F 13/00 3 5 1 G
		351B
17/21		15/20 5 9 6 A
HO4L 12/54		H04L 11/20 101B
12/58		
·		審査請求 未請求 請求項の数71 〇L (全 30 頁)
(21)出願番号	特願平9-291270	(71)出願人 597150049
		タンプルウィード ソフトウェア コーポ
(22)出願日	平成9年(1997)10月23日	レイション
		アメリカ合衆国 カリフォルニア州
31)優先権主張番号	08/738966	94063 レッドウッド シティー プロー
32)優先日	1996年10月24日	ドウェイ 2000
33)優先権主張国	米国(US)	(72)発明者 ジェフリー シー スミス
31)優先権主張番号	08/792171	アメリカ合衆国 カリフォルニア州
32)優先日	1997年 1 月30日	94025 メンロ パーク アルトシュール
33)優先権主張国	米国 (US)	アベニュー 1305
(31)優先権主張番号	08/800864	(74)代理人 弁理士 中村 稔 (外6名)
32)優先日	1997年2月14日	
33)優先権主張国	米国(US)	
		最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 電子文書引渡しシステム

(57)【要約】

【課題】 電子文書をインターネットを通してユーザに 引渡す技術を提供することにある。

【解決手段】 文書は例えばHTTPを使用して遠隔サーバへ送られる。サーバは文書の総称通知を受信側に送り、受信側はローカルプロトコルを使用して文書をサーバからダウンロードする。文書はイントラネット内のコンピュータからファイアウォール/ブロキシサーバを通してインターネット上のサーバへ送ることもできる。このコンピュータは、ソフトウェアを使用してインターネットにアクセスする。ソフトウェアは、バイナリデータをエンコードし、小さいテキストバケットに細分し、HTTPを使用してファイアウォールの外側のサーバへ送る。サーバはパケットを元のバイナリデータ表現に変換しなおす。このバイナリデータは、インターネットに接続された他のコンピュータ、ブリンタ等へ直接送ることができる。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 電子文書を引渡す装置であって、

送信側コンピュータと、

受信側コンピュータと、

上記送信側コンピュータと上記受信側コンピュータとの 間に挿入されているサーバと、を備え、上記電子文書が 上記送信側コンビュータから上記サーバへ転送される と、上記サーバは上記電子文書の通知を上記受信側コン ビュータへ送り、そして上記受信側コンビュータは上記 転送された電子文書を上記サーバからダウンロードする 10 ことを特徴とする装置。

【請求項2】 上記通知は、上記サーバへ戻されるUR L参照を含むか、SMTPをベースとするEメール通知 であるか、または上記サーバへのHTTPリンクを含む の何れかである請求項1に記載の装置。

【請求項3】 上記サーバが上記電子文書の通知を上記 受信側コンピュータへ送ると、上記サーバは上記送信側 コンピュータへ肯定応答を送る請求項1に記載の装置。

【請求項4】 上記受信側コンピュータが上記転送され た電子文書を上記サーバからダウンロードすると、上記 20 サーバは上記送信側コンピュータへ肯定応答を送る請求 項1に記載の装置。

【請求項5】 上記電子文書は、ポータブル電子文書で ある請求項1に記載の装置。

【請求項6】 上記ポータブル電子文書は Envoy (商品 名) フォーマット、または Acrobat PDF (商品名) フォーマットの何れかである請求項5に記載の装置。

【請求項7】 電子文書を引渡す方法であって、

上記電子文書を送信側コンピュータからサーバへ転送す る段階と、

上記転送された電子文書の通知を上記サーバから受信側 コンピュータへ送る段階と、

上記受信側コンピュータが上記転送された電子文書を要 求すると、上記転送された電子文書を上記サーバから上 記受信側コンピュータへ引渡す段階と、を備えているこ とを特徴とする方法。

【請求項8】 上記通知は、上記サーバへ戻されるUR L参照を含むか、SMTPをベースとするEメール通知 であるか、または上記サーバへのHTTPリンクを含む の何れかである請求項7に記載の方法。

【請求項9】 上記サーバが上記電子文書の通知を上記 受信側コンピュータへ送ると、上記サーバは上記送信側 コンピュータへ肯定応答を送る請求項7に記載の方法。

【請求項10】 上記受信側コンピュータが上記転送さ れた電子文書を上記サーバからダウンロードすると、上 記サーバは上記送信側コンピュータへ肯定応答を送る請 求項7に記載の方法。

【請求項11】 上記電子文書は、ポータブル電子文書 である請求項7に記載の方法。

【請求項12】 上記ポータブル電子文書は Envoy(商 50 方法。

品名) フォーマット、または Acrobat PDF(商品名)フ ォーマットの何れかである請求項11に記載の方法。 【請求項13】 電子文書を引渡す装置であって、

送信側コンピュータと、

受信側コンピュータと、

上記送信側コンピュータと上記受信側コンピュータとの 間に挿入されている第1のサーバと、

上記第1のサーバと上記受信側コンピュータとの間に挿 入されている第2のサーバと、を備え、上記電子文書が 上記送信側コンピュータから上記第1のサーバへ転送さ れると、上記第1のサーバは上記転送された電子文書を 上記第2のサーバへ送り、上記第2のサーバは上記送ら れた、転送された電子文書の通知を上記受信側コンピュ ータへ送り、そして上記受信側コンピュータは上記送ら れた、転送された電子文書を上記第2のサーバからダウ ンロードすることを特徴とする装置。

【請求項14】 上記第1のサーバ及び上記第2のサー バは、インターネットまたはイントラネットにまたがっ て挿入されている請求項13に記載の装置。

【請求項15】 電子文書を電子ネットワークを介して 動的に引渡す方法であって、

電子文書の高レベル表現を、動的文書変換サーバを介し て受信側へ送る段階と、

より低いレベル表現への降格の決定を遅延させる段階

上記文書を再生する上記受信側の能力に基づいて上記文 書にとって最も適切なレベルの表現を決定する段階と、 上記文書を、上記文書を再生する上記受信側の能力にと って適切で且つ必要なより低いレベルの表現へ変換する 段階と、

上記受信側への上記文書の引渡しを完了させる段階と、 を備えていることを特徴とする方法。

【請求項16】 上記文書を送る前に、上記文書を上記 文書のポータブル文書表現に変換する段階、を更に備え ている請求項15に記載の方法。

【請求項17】 上記文書は、高いレベルの表現で送信 側から上記サーバへ引渡される請求項15に記載の方

【請求項18】 上記サーバは上記文書を上記ネットワ ークを介して伝播させ、それによって上記文書を意図し た受信側により近づけるようになっている請求項15に 記載の方法。

【請求項19】 引渡される文書、及び上記文書を再生 する次のサーバまたは上記受信側の能力に基づいて、上 記文書を髙レベルの表現からより低いレベルの表現に動 的に変換する段階、を更に備えている請求項18に記載 の方法。

【請求項20】 第2のサーバが、次いで上記文書を上 記受信側へ転送することを企図する請求項15に記載の

【請求項21】 上記文書を再生する上記受信側の能力を識別するために、データベースのルックアップまたは上記受信側との対話を遂行する段階、を更に備えている請求項20に記載の方法。

【請求項22】 上記文書は最初のサーバへ引渡され、 次いで上記サーバは上記文書を意図した受信側へ直接引 渡すようになっている請求項15に記載の方法。

【請求項23】 上記サーバは高レベル文書表現をより 低いレベルの文書表現に動的に変換し、次いで上記より 低いレベルの文書表現を上記受信側へ引渡すようになっ ている請求項22に記載の方法。

【請求項24】 上記文書の送信側は、送信クライアントを更に備えている請求項15に記載の方法。

【請求項25】 上記送信クライアントは、上記文書を 先ずボータブル表現に変換する請求項24に記載の方 法。

[請求項26] 引渡される上記文書をより低いレベルの表現に変換するのか否かを決定するためにサーバ設備を使用する段階、を更に備えている請求項15に記載の方法。

【請求項27】 表現間の潜在的なマッピングを容易にするために一連のマッピングテーブルを維持する段階、を更に備えている請求項26に記載の方法。

【請求項28】 所与のデータ表現からの考え得るマッピングを含むテーブルを準備する段階、を更に備えている請求項27に記載の方法。

【請求項29】 特定の能力が与えられた考え得るデータ表現を含むテーブルを準備する段階、を更に備えている請求項27に記載の方法。

【請求項30】 引渡される上記文書フォーマットに関する情報を導出する段階、を更に備えている請求項15 に記載の方法。

【請求項31】 文書をピックアップするか、または文書を送るために上記サーバを使用したことがある特定ユーザについて、上記サーバ内に能力のデータベースを維持する段階、を更に備えている請求項30に記載の方法。

【請求項32】 受信側の能力を推論するための推論エンジンを準備する段階、を更に備えている請求項15に記載の方法。

【請求項33】 上記推論は、引渡しメカニズムの型、 及び上記受信側を記述するのに使用されたアドレスの何れか、または両方に基づいている請求項32に記載の方法。

【請求項34】 インターネットライトウェイトディレクトリアクセスプロトコル(LDAP)標準を使用して受信側の能力を動的に問合わせるためにLDAP問合わせエンジンを準備する段階、を更に備えている請求項15に記載の方法。

【請求項35】 データフォーマットを決定する段階

と、

受信側の能力を識別する段階と、

少なくとも1つのマッピングテーブルを使用し、データ 変換が必要または適切であるか否かを結論づける段階 と、を更に備えている請求項15に記載の方法。

【請求項36】 電子文書の高レベルの表現を受信側へ送る送信側を備えている電子ネットワークを介して電子文書を動的に引渡す装置であって、

上記文書を上記受信側へ転送するための動的文書変換サ ーバ、を備え、上記サーバは更に、

上記文書を再生する上記受信側の能力に基づいて上記文書にとって最も適したレベルの表現を決定する機能と、 上記文書を、上記文書を再生する上記受信側の能力にとって適切且つ必要なより低いレベルの表現に変換する変換エンジンと、を備え、

上記サーバは、適切なより低いレベルの表現への降格の 決定を遅延させるようになっている、ことを特徴とする 装置

【請求項37】 上記文書を送る前に、上記文書を上記20 文書のポータブル文書表現に変換する送信クライアント、を更に備えている請求項36に記載の装置。

【請求項38】 上記文書は、高レベルの表現で送信側 から上記サーバへ引渡される請求項36に記載の装置。

【請求項39】 上記サーバは上記文書を上記ネットワークを介して伝播させ、それによって上記文書を意図した受信側により近づけるようになっている請求項36に記載の装置。

【請求項40】 引渡される文書、及び上記文書を再生する次のサーバまたは上記受信側の能力に基づいて、上記文書を高レベルの表現からより低いレベルの表現に動的に変換する変換エンジン、を更に備えている請求項39に記載の装置。

【請求項41】 上記文書を上記受信側へ転送する第2のサーバ、を更に備えている請求項36に記載の装置。

【請求項42】 上記文書を再生する上記受信側の能力を識別するために、データベースのルックアップまたは上記受信側との対話を遂行する推論エンジン、を更に備えている請求項41に記載の装置。

【請求項43】 上記文書は最初のサーバへ引渡され、 40 次いで上記サーバは上記文書を意図した受信側へ直接引渡すようになっている請求項36に記載の装置。

【請求項44】 上記サーバは高レベル文書表現をより 低いレベルの文書表現に動的に変換し、次いで上記より 低いレベルの文書表現を上記受信側へ引渡すようになっ ている請求項43に記載の装置。

【請求項45】 上記文書の送信側は、送信クライアントを更に備えている請求項36に記載の装置。

【請求項46】 上記送信クライアントは、上記文書を 先ずボータブル表現に変換する請求項44に記載の装

50

5

【請求項47】 引渡される上記文書をより低いレベルの表現に変換するのか否かを決定するためのサーバ設備、を更に備えている請求項36に記載の装置。

【請求項48】 表現間の潜在的なマッピングを容易にするために少なくとも一連のマッピングテーブル、を更に備えている請求項47に記載の装置。

【請求項49】 所与のデータ表現からの考え得るマッピングを含むテーブル、を更に備えている請求項48に記載の装置。

【請求項50】 特定の能力が与えられた考え得るデー 10 タ表現を含むテーブル、を更に備えている請求項48に記載の装置。

【請求項51】 引渡される上記文書フォーマットに関する情報を導出するユーザデータベース、を更に備えている請求項36に記載の装置。

【請求項52】 文書をビックアップするか、または文書を送るために上記サーバを使用したことがある特定ユーザの能力のデータベース、を更に備えている請求項51に記載の装置。

【請求項53】 受信側の能力を推論する推論エンジン、を更に備えている請求項36に記載の装置。

【請求項54】 上記推論は、引渡しメカニズムの型、 及び上記受信側を記述するのに使用されたアドレスの何 れか、または両方に基づいている請求項53に記載の装 愛

【請求項55】 インターネットライトウェイトディレクトリアクセスプロトコル(LDAP)標準を使用して受信側の能力を動的に問合わせるLDAP問合わせエンジン、を更に備えている請求項36に記載の装置。

【請求項56】 データフォーマットを決定するマッピ 30 する段階と、 ングテーブルと、 上記送信側コ

受信側の能力を識別するマッピングテーブルと、を更に 備え

少なくとも 1 つの上記マッピングテーブルを使用して、 データ変換が必要であるかまたは適切であるかを結論づ けるようになっている請求項36に記載の装置。

【請求項57】 イントラネットから、少なくとも1つのファイアウォールまたはプロキシサーバを通してバイナリデータを引渡す方法であって、

送信側コンピュータにおいて上記バイナリデータをテキ 40 ストに変換する段階と.

単方向性通信を支援する非阻止プロトコルを使用し、電子ネットワーク上に存在するファイアウォールまたはプロキシサーバを横切って上記テキストをプッシュする段

上記サーバにおいて上記テキストを再組立てし、上記テ キストを上記バイナリデータに変換する段階と、

上記バイナリデータを上記サーバから上記電子ネットワーク上の受信側へ送る段階と、を備えていることを特徴とする方法。

【請求項58】 上記電子ネットワークは、インターネットである請求項57に記載の方法。

【請求項59】 上記送信側コンピュータは、ベース 6 4 A S C I I エンコーディングを使用して上記バイナリ データをテキストに変換する請求項57に記載の方法。

【請求項60】 上記テキストを、テキストバケットに 細分する段階を更に備えている請求項57に記載の方

【請求項61】 上記サーバは、上記イントラネットの一部分である請求項57に記載の方法。

【請求項62】 上記サーバは、上記イントラネット上の専用サーバである請求項57に記載の方法。

【請求項63】 上記送信側コンピュータは、デスクトップコンピュータまたはサーバコンピュータの何れかである請求項57に記載の方法。

【請求項64】 上記プロトコルは、HTTPである請求項57に記載の方法。

【請求項6.5】 上記受信側は、コンピュータ、ファクシミリ、ブリンタ、またはパーソナルディジタル支援装置の1つである請求項5.7 に記載の方法。

【請求項66】 イントラネット上に存在する送信側コンピュータから、少なくとも1つのファイアウォールまたはプロキシサーバを通してバイナリデータを引渡す方法であって、

上記送信側コンピュータが、HTTPを使用してインターネットにアクセスする段階と、

上記送信側コンピュータが、上記インターネット上に存在していて上記送信側コンピュータからデータを受信するように構成されている引渡しサーバのアドレスを識別する印際と

上記送信側コンピュータが、上記引渡しサーバのための 何等かの引渡しプロトコルを識別する段階と、

上記送信側コンピュータが、上記バイナリデータをテキ ストデータに変換する段階と、

上記送信側コンピュータが、上記テキストデータをテキ ストパケットに細分する段階と、

上記送信側コンピュータが、上記インターネットにアクセスして上記送信側コンピュータと上記引渡しサーバとの間にセッションを開始する段階と、

40 上記送信側コンピュータが、上記引渡しサーバとデータ 転送トランザクションを開始する段階と、

上記送信側コンピュータが、上記テキストパケットを上 記引渡しサーバへ提出する段階と、

上記送信側コンピュータが、上記引渡しサーバとの上記 データ転送トランザクションを終了させる段階と、

上記送信側コンピュータが、上記引渡しサーバとの上記 セッションを終了させる段階と、を備えていることを特 徴とする方法。

【請求項67】 上記引渡しサーバが、上記テキストパ 50 ケットを単一のテキストファイルに再組立てする段階

10 -

Ł.

上記引渡しサーバが、上記単一のテキストファイルを元 のパイナリデータに変換する段階と、

上記引渡しサーバが、上記パイナリデータを上記インタ ーネットを介して受信側へ転送する段階と、を更に備え ている請求項66に記載の方法。

【請求項68】 上記送信側コンピュータは、ベース 6 4 ASCIIエンコーディングを使用して上記バイナリ データをテキストに変換する請求項66に記載の方法。

【請求項69】 少なくとも1つのファイアウォールま 10 たはプロキシサーバを通してイントラネットからバイナ リデータを引渡すシステムであって、

上記バイナリデータをテキストデータに変換し、HTT Pを使用して上記テキストデータをファイアウォールま たはプロキシサーバを横切って電子ネットワークへ送る コンピュータと、

上記テキストデータを受信し、再組立てし、そして上記 バイナリデータに変換して上記電子ネットワーク上の受 信側に引渡す手段と、を備えていることを特徴とするシ ステム。

【請求項70】 上記テキストデータを受信し、再組立 てし、そして上記バイナリデータに変換する上記手段 は、上記電子ネットワーク上に存在するサーバである請 求項69に記載のシステム。

【請求項71】 上記テキストデータを受信し、再組立 てし、そして上記バイナリデータに変換する上記手段 は、上記イントラネット上に存在するコンピュータであ る請求項69に記載のシステム。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、コンピュータネッ トワークの分野に関する。より詳しく述べれば本発明 は、インターネットを通して電子文書をユーザに引渡す (即ち、デリバリ(delivery)) 技術に関する。

[0002]

【発明の背景】

電子文書引渡し

インターネットまたは他のオンライン源から供給される ようなコンピュータ化情報源の開発につれて、電子的に 使用可能な情報が急増している。現在では、インターネ 40 ットへ加入しているユーザは、関心があるかも知れな い、またはないかも知れないサイトを訪れるためにイン ターネットを通して相互にナビゲートしている。このイ ンターネットシステムに固有の問題は、使用可能な情報 が「プル」(pull)型インフラストラクチャを通して分 配され、情報を受けようとするユーザが適切な情報を探 索してダウンロードするためには、関心サイトを手動で 探索するか、またはファインダアプリケーションを使用 しなければならないことである。情報または文書を公表 し、分配することを望むユーザ(分配することを望む情 50 で、元のテキストをベースとするファイルの完全性が失

報を有する個々のエンティティ、またはより大きいエン ティティの何れかである) の場合、現在の「プル」シス テムは、「プッシュ」(push)方式の受信側または受信 側のグループに自由に送って分配することを許さない。 【0003】現時点では、簡単な文書を分配するために ファクシミリ技術が広く使用されているが、印刷される 文書の質が低いこと、特に、もし受信側が紙コピーが存 在することに注意を払わなければ、紙コピーが高価であ り、且つ、かさ張ること、例えばテキスト及び図形を編 集または処理することができないので、内容が失われる こと、及び特に、長いまたは複雑な文書の場合、伝送に 長時間を要することを含む多くの欠陥を有している。電 子メール(Eメール)は、コンピュータユーザから別の コンピュータユーザへ電子メッセージを送るための手段 を提供する。Eメールは、便利さ、フォーマット、及び 後刻検索するためにメッセージの格納の長所を有してい る。そのためにEメールは基本通信として受入れられ、 広く使用されるに至っている。しかしながら、Eメール は典型的にはASCIIをベースとするフォーマットで あり、長いか、またはフォーマットされた文書の通信の 場合には極めて制約されたものである。更にEメール は、ページレイアウトグリッド、Postscriptフォーマッ トされたオブジェクト、トラッキング及びカーニングを 伴う多重フォント、グラフィックス、埋め込み型テーブ ル及びスプレッドシート、及び他の複雑な情報を含み得 る報告、論文、広告、及び美術のような複雑な文書を分 配するために選択する媒体ではない。若干のEメールシ ステムは、ASCIIをベースとするEメールメッセー ジに、ダウンロードされる関連ファイルをEメールメッ 30 セージと共に付加する手段を提供する。関連ファイルの 付加を許容する殆どのシステムは、単一のユーザが保護 されていないファイルを1人の同僚または友人へ送るこ とを許容するように設計されており、複数の受信側へ制 御された自動分配を許容するようにも、または事前の勘 定、請求、または他のこれらの特色(例えば、領収通 知) を行うようにもなっていない。Eメールゲートウェ イも、アタッチメントの適用性を制限し、機密保護及び 領収通知または承認の問題を解消しない。

【0004】1995年4月11日付 C.Baudoinの米国特許第 5,406,557号 "Interenterprise Electronic Mail Hub" は、共通コアと、複数の入力及び出力モジュールとから なるコンピュータハブを有する会社間通信センターを開 示している。入力モジュールは第1のエンドユーザに接 続され、第1のエンドユーザによって送られるメッセー ジを万能フォーマットに変換する。ハブコアはメッセー ジをキューに入れ、それを出力モジュールへ送って宛先 ユーザのフォーマットに変換させる。開示されているハ プは簡単なEメールを中継する技術を示しているが、E メールフォーマットを変換するように設計されているの われる。以上のように、開示されている先行技術のシステム及び方法は、文書を引渡す若干の方法を提供してはいるが、ブッシュ方式で動作しながら元の電子ファイルの完全性を保存する経済的な、高速文書引渡しシステムを提供することに失敗している。このような電子文書引渡しシステムの開発は、重要な技術的進歩をもたらすことになろう。更に、電子的ポータブル高品質文書を多くの受信側に制御された、経済的な、そして勘定可能な方式で分配する能力は、さらなる技術的進歩をもたらすことになろう。

【0005】<u>インターネット/イントラネット機密保護</u> インターネットは、漸増的に通信に使用されつつある。 現在では、プラットフォーム、オペレーティングシステ ム、またはEメールシステムには無関係に、インターネ ット上で送信側が特定の受信側に文書を送ることが可能 である。たとえ受信側がコンピュータでなく、インター ネットに接続されているファクシミリまたはプリンタで あるとしても、このような通信が可能である。多くの場 合、文書の送信側は、イントラネットと称されるローカ ルエリアネットワーク上に存在している。送信側のコン ビュータは、直接またはイントラネットのサーバを通し てインターネットに接続することができる。 イントラネ ットは、ファイアウォール(firewall)またはプロキシサ ーバ(proxy server)によってインターネットから保護さ れ、絶縁されていることが多い。ファイアウォールは、 イントラネットまたはデスクトップコンピュータへのア クセスを制限するソフトウェア及び/またはハードウェ アである。プロキシ・サーバは、イントラネットの内側 を走るマシンと、イントラネットの外側を走るマシンと の間の要求を遮る専用ソフトウェア及び/またはハード ウェアである。

【0006】このようなファイアウォールは、幾つかの基本サービスの1つまたはそれ以上を提供する。第1に、ファイアウォールは、イントラネットユーザがインターネット上の特定情報にアクセスすることを阻止する。従って、オフィスの職員は、仕事に関係のないインターネットサイトにアクセスすることを禁止される。第2に、ファイアウォールは、イントラネット上で使用可能な情報に外部からアクセスすることを禁止する。第3に、ファイアウォールは、イントラネットユーザが秘密は、ファイアウォールは、イントラネットへ送るのをブロックする。典型的には、請求されていない外側からのイントラネットへのアクセスをブロックすることは、イントラネットへのアクセスをブロックすることになる。

【 0 0 0 7 】 ファイアウォールによって保護されている イントラネット間で、インターネットを通してデータを タフォーマットは同一セットである。例えば、パーソ 転送するためにいろいろな方法が使用されてきた。これ トロコンピュータは WordPerfect文書、ボータブル文書 (例えば、Adobe Acrobat または Novell Envoy)、第 5,416,842号 "Method andApparatus for Key-Manage 50 たはHTML文書を処理することができるかも知れな

ment Scheme for Use With Internet Protocols atSite Firewalls" に開示されている。この方法では、サイト 間トラフィックは「スキップ」計画を使用して「インタ ーネットプロトコル」(IP)層において暗号化され、 通信ノードの出所及び行先アドレスの検出を防いでい る。IPパケットは、ファイアウォールサーバだけが 「スキップ」計画に関与すればよいように、サイトファ イアウォールからサイトファイアウォールまでだけが暗 号化される。あるファイアウォールが内部サイトノード から遠隔ファイアウォールへ意図されたICパケットを 受信すると、そのファイアウォールはICパケットを暗 号化し、それをその遠隔ファイアウォールへ宛てられた 別のICパケット内にカプセル封じして送る。遠隔ファ イアウォールはカブセル封じされたパケットを解読し、 それを明文でこの遠隔ファイアウォールの内側の宛先ノ --ドへ送る。

【0008】しかしながらこの方法は、暗号化された【 Pバケットが、バケットを解読するように構成された遠 隔ファイアウォールサーバによって受信される必要があ る。このようなファイアウォールサーバを使用していな いコンピュータまたはイントラネットシステム、または ファクシミリまたはプリンタのようなデバイスへ、暗号 化された情報を直接送ることはできない。コンピュータ ネットワークを接続する機密保護システムが、1996年8 月27日付Gelb の米国特許第 5,550,984号 "Security Sy stem for Preventing Unauthorized Communications Be tween Networks by Translating Communications Recei ved in IP Protocol to Non-IP Protocol to Remove Ad dress and Routing Services Information"に開示され ている。しかしながら、Gelbは、どのようにしてファイ アウォールまたはプロキシサーバを通して文書を送ると とができるのかには言及していない。従って、一連のフ ァイアウォール及び/またはプロキシサーバを通して文 書を送る方法及びシステムを提供することが有利であろ う。また、もしこのような方法及びシステムが、ファク シミリまたはプリンタのようなデバイスへ文書を伝送す ることを許容するならば更に有利であろう。もしこのよ うな方法及びシステムが、暗号解除用ファイアウォール によってサービスされるデバイスに受信側コンピュータ を必要としなければ、更に有利であろう。

【0009】文書変換

2つの異なるシステム間で情報を受渡しするのに伴う多くの複雑性の1つは、例えば能力の差を含むこれらのシステム間の基本的な非互換性に由来する。ブリンタは、パーソナルコンピュータとは極めて異なる能力セットを有しているが、ブリンタが受け入れることができるデータフォーマットは同一セットである。例えば、パーソナルコンピュータは WordPerfect文書、ポータブル文書(例えば、Adobe Acrobat または Novell Envoy)、またはHTML文書を処理することができるかも知れな

い。これに対して、ブリンタは、PCLファイルまたは Postscript ファイルを受け入れることができるだけかも知れない。ファクシミリも、ブリンタと同様に、文書のグループ3圧縮白黒ラスタ表現を受け入れるだけであるかも知れない。このようにいろいろなデバイスは、それらが受入れることができるデータの型に関して、さまざまな能力を有している。

【0010】同様に、異なるデータ型は、異なるレベル の柔軟性及び機能を提供する。例えば、Envoy またはP DFファイルは、どのような分解能にもスケールするこ とができ、数百万の色を支援することができ、そしてテ キスト及びフォントを含むことができる。一方、グルー ブ3圧縮ファックスイメージは、分解能が制限され、白 黒を支援するだけであり、そしてテキスト及びフォント は含まないので、グループ3圧縮イメージの受信側の能 力は、基本動作を除くどのような動作を遂行することも 制限される。柔軟性が拡張されているボータブル文書の ようなより頑強なデータ表現は、これらの文書をそれ程 頑強でない表現に変換することができる。例えば、ボー タブル文書は Postscript ファイルに、またはグループ 20 3圧縮イメージにさえも変換することができる。従っ て、ポータブル文書は高レベルのデータ表現であり、グ ループ 3 圧縮イメージは低レベルのデータ表現であると 言うことができる。

【0011】殆どの場合、もし受信側のシステムが高レ ベルのデータ表現を受信することができれば、このよう な表現が提供する能力が大きいので、このような表現は 極上のデータ表現である。従って、このような表現は、 特に、もしこのような表現が必要に応じて髙レベル表現 をより低いレベル表現に変換できるメカニズムを含んで いれば、好ましい共通フォーマットになる。1995年6月 13日付 M. Williams及び R. Yun の米国特許第 5,424,7 24号 "Method and Apparatus For Enhanced Electronic Mail Distribution"は、電子メール文書を、複数のホ ストシステムに、及び/または単一のホストエージェン トを介して外部ネットワークに分配することが可能な強 化された電子メール分配方法及び装置を開示している。 ホストエージェント参照テーブルが、ローカルネットワ ーク内の選択されたホストエージェント内に確立され る。各ホストエージェント参照テーブルは、選択された 40 宛先ノードの識別(これらのノードのための識別された ホストエージェントに対応付けられている)を含んでい る。ホストエージェント参照テーブルへのリフェラル(referral)を使用して、選択されたノードへ宛てられた 電子文書のための適切なホストエージェントを決定す る。この方法及び装置内には、動的(ダイナミック)な データ変換の準備はなされていない。従って、文書はそ の変更されないレベルの表現で、そして宛先ノードにお ける処理能力には関係なく、引渡されることになる。 [0012] 1988年6月28日付 T. Schultz、A. Gros

s、B. Pappas 、G. Shifrin及び L.Mackの米国特許第 4,754,428号 "Apparatus and Method of Distributing Documents To Remote Terminals With Different Forma ts"、及び 1987 年12月15日付T. Schultz 、A. Gross、 B. Pappas 、G. Shifrin及び L. Mackの米国特許第 4,7 13,780号 "Electronic Mail"は、常時プリンタに接続さ れ、プリンタ出力を有する源によってローカルサイトか **ら発信された文書を、文書生成源のプリンタ出力に常時** 接続されているプリンタとは異なり得るプリンタまたは ディスプレイデバイスを有する1つまたはそれ以上の遠 隔位置に引渡す方法及び装置を開示している。通常ブリ ンタ出力に発生するプリンタコマンド信号は、文字及び 位置データ(文書の各ページ上の関連する文字と、それ らの水平及び垂直位置とを表す)に変換される。文字及 び位置データは遠隔位置へ伝送されてプリンタまたは他 のディスプレイデバイスを駆動する形状に再変換され、

元のライン対ライン準拠コピーを発生する。 【0013】上記 '428 号及び '780 号特許は、上流デ ータ変換の使用を開示しているが、下流データ変換を提 供していない。即ち、上記 '428 号及び '780 号特許で は、プリンタへ送られるテキストを、あるプリンタに特 定のフォーマットに変換することは許容している。しか しながらこの方法及び装置は、データを高レベルの表現 から開始する能力を欠いており、もし変換が必要である と決定されれば、より低いレベルに変換するだけであ る。従ってこのアプローチは、プリンタフォーマットが 未知、または文書発信前に確立される場合、またはイン ターネットのような異質ネットワークを使用してデータ を引渡す場合には、満足できるものではない。1996年4 月30日付 L. Harkins 、K. Hayward、T. Herceq 、J. L evine 及び D. Parsons の米国特許第 5,513,126号 "Ne twork Having Selectively Accessible Recipient Prio ritized Communication Channel Profiles"は、受信側 プロファイル内に定義されているデバイス及び通信チャ ネルを使用して送信側が情報をネットワーク上の受信側 に自動的に分配する方法を開示している。受信側プロフ ァイルは、ネットワーク上の受信側の情報受信の特性及 びモードを確立し、このプロファイルは全てのネットワ ークユーザのネットワークレポジトリに公表されるか、 またはネットワーク上の選択されたグループまたは個人 によってアクセス可能である。開示されたネットワーク はデータ変換を行わないが、チャネルを通して通信する 受信側の能力に基づいて所定のデータを送ることを含ん でいる。従って、各受信側はデータを交換する前に、先 すフォーマットを確立しなければならない。

【0014】1995年4月4日付 M. Bloomfieldの I. S. 特許第 5,404,231号 "Sender-Based Facsimile Sto re and Forward Facility"は、ファクシミリをベースと する情報を引渡すために、送信側をベースとする蓄積転 50 送サービスを提供するシステムを開示している。このシ ステムは、ファクシミリビットマップイメージの引渡し だけに関連しており、データ変換には関連していない。 現在の技術に伴う制約を考えると、より低いレベル表現 まで降格させる能力を保存し、将来時点においてそのよ うにする柔軟性を与えるようになっているが、適切な場 合にはより豊富な機能のセットをも可能ならしめるシス テムを提供することが有利であろう。

[0015]

【発明の概要】本発明は、電子文書引渡しシステム及び その使用方法を提供する。ポータブルフォーマットであ ることが好ましい文書は、遠隔サーバへ送られる(例え ば、HTTPを使用して文書をサーバへ「ブッシュ」す る)。サーバは意図した受信側へ文書の包括的な通知を 送り、受信側はローカルプロトコルを使用して文書をサ ーバからダウンロードすることができる。好ましい実施 例では、本発明は、サーバのネットワーク(蓄積転送手 法で文書及び通知を送りながら、経路指定及び勘定情報 を送信側へ送り返す)を使用して、送信側から多数の受 信側へボータブル文書を制御された技法で引渡すのに使 用される。本発明は、一連のファイアウォール及び/ま たはプロキシ・サーバを通して、イントラネットの内側 のデスクトップコンピュータからインターネット上に存 在するサーバへ文書を送る方法及びシステムをも提供す る。ファイアウォールは、テキストデータ用のHTTP が、ユーザがHTML形状で記入可能な有効動作である ものと仮定している。とのように、ファイアウォール は、テキストデータ用のHTTPを妨げない。本発明 は、ファイアウォールを通して文書を移動させるHTT Pのこの特色を使用することによって、ファイアウォー ルによって与えられる機密保護を回避する。

【0016】ファイアウォールまたはプロキシサーバに よって保護されているイントラネットシステム内のコン ビュータは、インターネットにアクセスするためのソフ トウェアアプリケーションを使用する。またこのソフト ウェアは、テキストとして送られるバイナリデータをエ ンコードする。このバイナリデータは、より小さいテキ ストパケットに細分することができる。これらのテキス トパケットはHTTPを使用して、ファイアウォールの 外側の、これらのパケットを受入れるように構成された サーバへ送られる。サーバは、テキストパケットを元の バイナリデータ表現に変換する。インターネットサーバ 上に到達したこのバイナリデータは、他のインターネッ トサーバ、インターネットデスクトップコンピュータ、 プリンタ、またはファクシミリへ直接送ることが可能に

【0017】本発明は、受信側の能力及び引渡される文 書の型に基づいて、引渡される文書のフォーマットを動 的にカストマイズ(customize) する文書引渡しサーバを も提供する。それによってサーバは受信側の能力には無 ができる。例えば、受信側プラットフォームは、デスク トップコンピュータ、ネットワークコンピュータ、プリ ンタ、ファクシミリ、またはパーソナルディジタルアシ スタントであることができる。サーバは、文書内に含ま れる情報を高レベルの表現に維持し、より低いレベル表 現への変換の決定を遅らせようとし、それによって引渡 しプロセス内の各ステップにおける潜在的なオブション セット及び機能を最大にする。従って、本発明はディジ タルの髙レベル表現から出発し、必要な場合に限ってよ り低いレベル表現に変換する。

14

[0018]

【実施例】バイナリファイル引渡し(または、デリバ リ)システム10は会社、出版社、及び個人が文書を電 子的に分配することを可能にする。重要なのは、既存の Webをベースとする文書公表技術とは異なり、バイナリ ファイル引渡しシステム10は文書を送って確実に分配 することができる。現時点での Webは、文書の消費者が サーバから文書を見出し、検索しなければならないよう な「プル」公表環境であることが特徴である。これに対 して「ブッシュ」公表は、文書の作成者が消費者に直接 文書を引渡すことができる。ファクシミリ(ファック ス)、郵便サービス、及び電子メール(Eメール)は、 全て「プッシュ」公表の例である。図1は、1つのバイ ナリファイルサーバ12を使用するバイナリファイル引 渡しシステム10を示すプロック線図である。 バイナリ ファイル引渡しシステム10によってユーザは、文書を プッシュすることができ、文書の作成者はこれらの文書 の宛先へ送ることができる。バイナリファイル引渡しシ ステム10がプッシュ公表を達成する1つの方法は、普 通はネットワーク上で情報をブルするように実現されて いるHTTPと、SMTP(これはテキストだけを支援 する)とを組合わせることによってである。更に、バイ ナリファイル引渡しシステム10は、送られた文書引渡 しのいろいろなアプリケーションを容易にするために、 サービスのホストになる。バイナリファイル引渡しシス テム10は、1つのレベルにおいて、電話回線の代わり にネットワークを使用する新世代のファクシミリ技術と しての特徴を有し、そして更に、既存のファックスフォ ーマットより遙かに優れた新しい文書表現のための支援 40 を導入する。別のレベルにおいては、パイナリファイル 引渡しシステム10は、大量の文書及びトランザクショ ンを支援することができる汎用文書引渡しサーバであ る。全ての場合に、バイナリファイル引渡しシステム1 0は、文書引渡しのための完全な、そして頑強な手法を

【0019】バイナリファイル引渡しシステム10は、 1つのエンドポイントから1つまたは複数のエンドポイ ントへ 1 組のバイナリファイルを送るために使用され る。エンドポイントは、典型的にはインターネットヘア 関係に、フォーマットされた文書を透過的に引渡すこと 50 クセスできる受信側22であるが、ファクシミリ172

またはプロセス178(図14、15)のような別のエ ンティティであることもできる。 バイナリファイルの引 渡しは、信頼できる、勘定可能な、そして扱い易い手法 で達成される。バイナリファイル引渡しシステム10 は、導かれたファイルのために幾つかのレベルの機密保 護(Eメール等価機密保護から、ファクシミリまたは物 理的郵便物より以上の)を提供する。システムは、請求 勘定のクレジット及びデビットを含むユーザ勘定管理を も提供する。システムは、他のあるオーソリティによっ て制御される、またはされない複数のバイナリファイル 10 引渡しサーバ12の間で共働することもできる。図2 は、インターネットを通して通信する2つのバイナリフ ァイルサーバ12a及び12nを使用するバイナリファ イル引渡しシステムを示している。

【0020】バイナリファイル引渡しサーバ12は、3 つの主要モードで動作する。これらのモードは、送信側 16が請求の対象である勘定132を自身で設定するパ ブリックモード、送信側16が管理者によって制御さ れ、請求が回収発行を上回る内部勘定発行であるプライ ベートモード、及び受信側22の数は多いが送信側16 の数は僅かであるような公表モードを含むバイナリファ イル引渡しサーバ12は分離した機能構成要素からな り、必要不可欠なプロセスまたは共用ライブラリではな い。図4に概要を示すバイナリファイル引渡しサーバ1 2は、ストア42と呼ばれる知的格納コンパートメント を含む。ストア42は、ストアクライアント44と呼ば れる1組のクライアント44a-44nによって増補さ れている。ストアクライアント44はストア方法を使用 し、ストアイベントを聴取するが、他のクライアント4 4と会話したり、または他のクライアント44に関して 30 知ることはない。勘定管理者46構成要素は、送信側1 6 に関する情報を保持する共用サービスである。この設 計は、受信アプリケーションの場合に受信側22に関す る情報をも組み入れる(Eメール通知とは対照的であ る)。

【0021】クライアント/サーバ汎用アーキテクチャ は、よりパイプライン化された構造よりも良好な拡張性 を与える。また、それはストアクライアント44を互い に切り離す。これは、タスクの若干が会話式であり、そ の他のタスクがよりバックグラウンド向きであるような 場合に有用である。

[0022]<u> ストア</u>

ストア42は、1組のストアアイテム48を含む。図3 に示すようにストアアイテム48は、バイナリファイル の木34と、1組のストア定義属性及びクライアント定 義属性である記述子36とを含んでいる。パイナリファ イルの木34は、ストア定義属性の一部と見ることがで きる。ファイル記憶システムは、以下の機能を提供す

アアイテム48内に含まれるバイナリファイルの木34 はディスクに書き込まれている)、

2) ストア定義属性及びクライアント定義属性で作られ た記述子36へのクライアント読み出し/書き込みアク セス (例えば、クライアント44はストアアイテム48 の満期日付を書き込むことができる)、

3) ストアイベント67のクライアント通知(例えば、 クライアントは新ストアアイテム48の作成イベント6 8を通知されることができる)、

4) ストア定義属性による内部管理(例えば、ストアア イテム満期日付があるイベントを生成する)。

【0023】ストア42は、ストアアイテム48へのア クセスを提供し、ストアイベント67を生成する。スト アアイテム48は1D、作成日付、ファイルカウント、 ファイル名、ファイル日付のようなストア定義属性を有 し、またクライアント44はストアイベント67を聞く ことができる。ストアイベント67は、ストアアイテム 48の作成68、削除69、または変更70を含むこと ができる。イベント67は、クライアントがその仕事を 20 どのようにして他のクライアントの極めて制限された知 識に同期させるのかを定義するので、アーキテクチャに おける重要な役割を果たす。

【0024】ストアクライアント

ストアクライアント44は種々雑多であることができ、 特定のクライアントに関して以下に詳しく述べる。との 枠組の中のストアクライアント44は、若干のストア方 法を使用して、及び/または若干のストアイベント67 を聴取してストアアイテム48上で有用なタスクを遂行 する構成要素である。

勘定管理者

勘定管理者46は、ユーザ及び請求勘定への読み出し/ 書き込みアクセスを与え、クライアント44またはシス テム10の他の構成要素によって使用される。ストア4 2は、勘定を使用しないか、または勘定に関して知らな

【0025】他の構成要素

ストアクライアント44及びストア42自体が使用する 他の構成要素が、システムのアクセス内に実現されてい る。例えば、サーバ間通信、ログ管理、及び他の管理サ ービスであり、これに関しては以下に説明する。図5 は、サーバ機能を実現するために使用されるクライアン ト44モジュール(52-66)を含むバイナリファイ ルサーバ42の一実施例のアーキテクチャである。「イ ンターネット送信」52は、ストアアイテムを作成する のに使用され、属性内を充填する。「インターネット受 信」54は、既存ストアアイテム48を開き、それらの 属性を変更するために使用することができる。「ファッ クスゲートウェイ」56は、ストア42が生成した作成 イベント68を聴取し、関連ストアアイテム48を処理 1)ストアアイテム48の恒久的な格納(例えば、スト 50 し、そしてそれらをストア42から削除する。フォワー 3

17

ダ58は、ストア42が生成した作成イベント68を聴取し、新しいストアアイテム48の属性を調べ、そして転送が必要か否かを決定する。「アーカイバ」60は削除イベントを聴取し、そして削除が発生する前にストアアイテム48を二次プライベートストアへコピーする。「フォーマット翻訳者」62は、作成を聴取し、属性を調べ、そしてもし翻訳が必要であれば、読み出し、処理し、そしてストアアイテム48内のファイルへ書き戻す。「Web公表者」64は、作成イベント68を聴取し、そしてストアアイテム属性がWeb公表を指定しているか否かを検査し、もし指定していれば、必要に応じて属性を読み出す。「ビックアップ通知者」66は、作成イベント68について聴取し、次いで受信側22に通知する。

【0026】 <u>インターネットをベースとするユーザのた</u>めの機密保護発行

バイナリファイル引渡しシステム10は特殊化された機密保護方法を支援する柔軟性を提供する一方で、以下のものを含む現在の工業標準機密保護方法を容易に支援する。

- (a)安全なサーバ相互接続及びサーバ認証(サーバ (HTTP)内に組み込まれているSSL 2.0を用いて 利用可能)。
- (b)「サーバからサーバへ」(SSLXのトップに) 確保。
- (c)エンドボイント専用キーの支援(専用キーは、それら自体のチャネルを使用してユーザによって交換されなければならない)。
- (d) CryptoAPI または標準公開キーを使用するエンドポイント公開キーの支援。システムは、ユーザがBFD使用だけのために公開キーを生成し、それに伴うユーザ勘定情報を更新することをも援助することができ、従って送信側は公開キーを入手するために受信側と直接通信する必要はない。
- (e) SSL及びMS PCTを有するサーバによる「クライアント認証」 (エンドユーザはそれら自身の証明書を入手し、サーバはそれを認証することができる)。

【0027】バイナリファイル引渡しサーバ12の重要な面は、それが複数の要求を並列に処理し、殆どの要求は対するレスボンス時間を最小にすることである。従って、正しさ及びシステム性能にとって同期発行が重要である。性能は、同期したデータアクセスを最小にし、可能である場合には常に非同期処理を遅延させることによって、そしてプラットフォームのためにマルチタスキング及びIPC (Inter-Process Communication)を使用することによって増強される。サーバ12の一実施例は、1つのプロセス内で低オーバヘッドのマルチタスキングを提供するスレッディングに大きく依存し、利用可能な場合には多重プロセッサ能力を導入する。この実施50

例における I P C は、メールスロットまたは R P C (Remote Procedure Call) に加えて、名前付きのパイプを使用する。

【0028】図7は、バイナリファイル引渡しサーバ1 2アーキテクチャ内の特定構成要素のブロック線図であ る。ユーザセッション72は、送信セッション、受信セ **ッション(これらはユーザがBFDデスクトップアプリ** ケーション192、198を使用している場合に実現さ れる)、HTML受信セッション(これらは、ユーザが BFDデスクトップ164を使用している場合とは異な り、HTMLブラウザによって実現される(BFDデス クトップセッションはHTMLによって実現できること に注目されたい))、保守セッション(勘定設定及び保 守セッション (例えば、通知ダウンロード) を実現す る)、勘定設定変更(公衆サーバのエンドユーザとは異 なり、管理者によるコンソールサービスによって混乱さ せられることはない)、HTML保守セッション(HT MLブラウザによって勘定設定及び保守を実現する)を 処理する。

【0029】引渡し構成要素74は、通知及び転送を含む引渡しを行うバックグラウンド作業を実現する。コンソール76は、特別なユーザインタフェースの代わりにHTMLインタフェースを通して遂行される管理セッションを実現する。コンソール76は、ユーザインタフェースをブラウザへ提供し、勘定、ロギング、性能、及びパラメタ設定を含む全てのサーバプロバティを変更する。

【0030】共用構成要素

共用構成要素は、ストア42、及び何れかのストアクライアント44によって使用することができ、または、それらはそれら自体上で動作することができる。これらがストアイベント67を聴取することはないが、これらは効率のために(例えば、コネクタ受信のために)必要に応じてストア方法を使用することができる。共用構成要素は、以下のものを含むことができる。

- 1)全てのローカル勘定情報を維持し、請求勘定及び遠隔勘定情報を含むローカル勘定に対して独特なアクセスインタフェースを提供する勘定管理者、
- 2)全てのサーバ間通信を処理するサーバコネクタ80。
- 3)バウンスしたメールの送信及び受信を処理するメールゲートウェイ84。
- 4)型によって分類されている異なるログへのアクセス 読み出し/書き込みを管理するロガー86。最重要なロ グは、時間の経過と共にストアアイテム48に何が起こったのかを追跡する送信/受信トランザクションログで ある。
- 5) ファイル入力及び出力(I/O)、プロセス管理 (同期、ロッキング、スレッド、プロセス)、IPC (RPC、共用メモリ、共用待ち行列、パイプ)、ネッ

8

トワークアクセス(TCP/IPソケット、HTTPサーバインタフェーシング、POP/SMTPインタフェーシング)のためのオペレーティングシステムに対してプラットフォーム独立インタフェースを提供するオペレーティングシステムアクセッサ82。特定部分は、必要に応じて実施される。

【0031】サーバアプリケーション

サーバアプリケーション88は、構成パラメタに従って バイナリファイル引渡しサーバ12の全ての片を始動及 び停止させるのに使用される。またこれは勘定管理者 (46または78)、またはロガー86によってカバー されない、例えば性能プロファイリング、使用情報、及 びサーバパラメタ/構成のような、サーバの管理面をも 提供する。図8は、ストア42のアーキテクチャを示す ブロック線図である。ストア管理者92は、グローバル 状態を維持し、アクセスをストア42に同期させ、そし てハウスキーピング機能を提供するために使用される。 ストアアイテム管理者94は、ストアアイテム48の状 態、ロック、及びキャッシュメカニズムを維持するため に使用される。ストアイベント管理者96は、リスナー 20 リスト及びイベントフィルタを維持するために、並びに イベントフィルタ及びイベント優先順位に従ってイベン トを発送するために使用される。

【0032】図9は、ユーザセッションが、どのように してインターネットクライアントをセッション、トラン ザクション、及び移送を含む3つの層に編成するのかを 示している。セッション管理者102は、現在活動中の セッション状態の全てを維持し、セッション関連ハウス キーピングを遂行する。とれは、ストア42及び勘定管 理者46の使用を通してトランザクション管理者108 から到来するトランザクションを処理する。トランザク ション管理者108は、移送管理者114、118から 生のデータを受け、1つまたはそれ以上のBFDトラン ザクションインタプリタ110またはHTMLトランザ クションインタブリタ112を使用して確認及び処理を 遂行する。次いでトランザクション管理者108は、デ ータを適切なBFDセッション管理者104またはHT MLセッション管理者106に提出し、返答を待機し、 次いでその返答を適切な移送管理者114または118

【0033】図10は、送信セッションがストアアイテム48を作成してしまうか、または別のサーバ12a-nがストアアイテム48を転送している場合の引渡しの非対話式タスク120を示している。引渡し管理者122は、関連ストアイベントを聴取し、転送決定を行い、そして作業を通知者66及びフォワーダ58と調和させる。サーバディレクトリは、Eメールドメインとサーバドメインとの間の結合を追跡する。通知者66は、受信側22へのEメール通知20を処理するために使用される。フォワーダ58は、サーバコネクタ80を使用して50

ストアアイテム48を他のサーバ12a-nへ転送する ために使用される。全てのEメール通知が受信され得る ものではないから、「戻された」Eメールのためのサー バメール勘定を調べ、それを失敗したトランザクション と突き合わせるためにEメールスキャナが使用される。 【0034】図11は、勘定管理者アーキテクチャ13 0の詳細を示している。勘定管理者78は、ローカルサ ーバ12のためにユーザ勘定状態132を維持し、ロー カル勘定132のために請求勘定状態134を維持し、 ローカル勘定132を問い合わせ、そして遠隔勘定のデ ィレクトリ136を維持するために使用される。遠隔勘 定ディレクトリ136の主目的は、Eメールアドレス と、BFD勘定または非BFD勘定の何れかとを結合さ せることである。図12は、ロガーアーキテクチャの詳 細図である。図13は、サーバコネクタアーキテクチャ の詳細図である。

【0035】システム動作

以下の例は、送信側 1 6 から受信側 2 2 へ電子情報を分配するのにバイナリファイル引渡しシステム 1 0 がどのように使用されるのかを示している。仮に公表者であるカリフォルニア州レッドウッド市のサム(Sam)が、日本の東京にいる仲間のロブ(Rob)に文書を送りたいものとする。以下のイベントの進行は、これがどのようにして制御された手法で達成されるかを示す。

<u>サムがカリフォルニア州サンタクララのローカルサーバ</u> に接続する

サムのBFDデスクトップは、彼のユーザ勘定が存在しているサンタクララのローカルサーバ12aへの接続を開く。セッション管理者102は、勘定管理者78に問合わせてユーザ16(サム)を確認する。次いでセッション管理者102は、ユーザ16のために送信セッション状態を作成する。

【0036】サムの送信セッション

40

サムのBFDデスクトップは、ファイル数、ファイルのサイズ、及び意図する受信側のようなトランザクションを送る。セッション管理者102は、このデータをセッション状態に付加する。次いでセッション管理者102は、ストアアイテム記述子36をメモリ内に作成し、ストア42及びストアアイテム1Dを用いてディスへへスを確保する。これで、アップロードが開始される。セッション管理者102は、非同期I/Oを使用してディルのアップロード18が完了すると、セッション管理者102はディスクへのストアアイテム記述子36を非同期で更新し、次いでストアアイテム48を非同期で更新し、次いでストアアイテム48を非同期でストア42内へ挿入する。セッション管理者102は、サムのアップロードに肯定応答で返答し、トランザクションに関する情報を提供する。これで、このセッションは終わる。

【0037】 サンタクララのストアにおいて

ストアアイテム48の挿入は、ストア42によってロガー86内に非同期でログされる。次いでストアは、登録されたイベントハンドラフィルタに対してストアアイテム記述子36を走らせる。各突き合わせ毎に、それはイベント及び被通知者(ロブ)をそのイベント待ち行列内に挿入する。これで、そのスレッドは止まる。イベントディスパッチスレッドがイベントをブルし、システムのチューニングパラメタに依存するレートでそれらを非同期で被通知者へ発送する。

【0038】サンタクララ引渡しが通知される
引渡し管理者74は関連イベントを通知し、ストア42との同期トランザクションを介してストアアイテム48のロックに伴うスレッドを開始させる。ロックが確保されると、スレッドはストアアイテム記述子36を読み取り、引渡し管理者74はそれを解析し、それをどのように処理するかを決定する。引渡し管理者74は、受信側22が別のBFDサーバ12nが位置している日本ドメインにあることを見出す。引渡し管理者74は、サーバディレクトリ124に問合わせることによってこれを見出す。次いで、管理者はストアアイテム48を転送を行うことを決定する。転送管理者80は、東京への転送を行うことを非同期でコネクタ80に依頼する。これで、引渡し内のスレッドが止まる。引渡し管理者が、サーバブロトコルを知っていないことに注目されたい。

【0039】サンタクララコネクタ80は、東京コネク タ80へ転送しかかっている。引渡し要求を処理するス レッドは、結局はコネクタ80内で始動する。それは、 東京サーバ12nとの接続を開始する。もし接続するこ とができなければ、暫時休止する。結局は接続を開き、 コネクタ80はプロトコルインタプリタを入力し、結局 はプロトコルインタブリタはストアアイテム記述子及び 関連するバイナリデータファイルを転送する。次いで、 それは接続を閉じ、東京サーバ12nへの転送の成功を ロガー86内にログする。次に、コネクタ80は、転送 済であるとマークした後に、ストア42内のストアアイ テム48上のロックを解除する。ロックが解除される と、ストア42はストアアイテム記述子をイベントフィ ルタリストに対して走らせ、局部的に処理されるイベン トフィルタを見出す。成功裏に転送されたストアアイテ ム48は、参照カウントを1だけ減少せしめる。この例 40 では、1つの受信側22しか存在せず、従ってカウント が0になることを意味する。従って、ストア42はスト アアイテム48を削除リストへ移動させることができ る。そこで、ストア42のハウスキーピングスレッド は、ある点でストアアイテム48を消去(パージ)す る。

【0040】東京コネクタ受信側80内のスレッドが開始され、接続を処理する。プロトコルインタブリタがそれを転送として理解すると、それはストアアイテムID

トア42に尋ねる。実際のストアアイテム記述子及びファイルは、それがデータを受信した時に、ディスクに書き込まれている。接続が完了すると、ストアアイテム48が東京バイナリファイル引渡しサーバ12nのストア42内に非同期で挿入される。

22

【0041】東京引渡し構成要素が始動

挿入時には、東京ストア42はイベントを生成してお り、そのイベントは引渡しのスレッドによって処理され ようとしている。また新しいアイテムの挿入をロガー8 6内にログしている。引渡し構成要素74内の管理者1 02は、これが転送されたものであり、このサーバ12 nから受信されるものと理解する。サーバ12nは、ロ プのEメールアドレスに関連する勘定が存在するか否か を見出すために、勘定管理者78に問い合わせる。もし 関連勘定がロブのEメールに存在しなければ、URL (ストアアイテム ID 36を指示する) と共にEメー ルがロブへ送られる。またサーバ12nは、ロブに通知 したことをサンタクララサーバ12aに通知するため に、コネクタ80に対する非同期要求を待ち合わせる。 もしロブがそこに勘定を有していれば、未決引渡しに言 及するために引渡しは勘定管理者78を用いて非同期更 新要求を行う(この場合には、シナリオが継続され

[0042] ロブは新文書を調べるために東京サーバに 接続

ロブが受信セッションを開いた時、セッション管理者102は同期してロブ勘定の有効性について調べ、その勘定がペンディング受信と共にフラグされることを記憶するために、そのプロセス中にセッション状態を更新する。最終的にロブのBFDデスクトップは受信すべきを請求する。セッション状態は「yes」を返答をあったのデスクトップ170は受信を請求し、セッション管理者102は同期的に、関連するストアイイテム48のロックをストア42に請求する。承認されるとセッション管理者102は、返答としてデータの最初の部分を送ることができる。文書がダウンロードされると、セッション管理者102は非同期的に、ロガー86に受信成功をログする。次いで、セッション管理者102は非同期的に、サンタクラサーバ12aに最終引渡しを通知するようにコネクタ80に要求する。

【0043】東京の受信セッションにおいて、セッション管理者102はロックを解除し、ストア42へ非同期削除要求を行う。これでロブは受信セッションを終了する。サンタクララのコネクタ80はプロトコルインタブリタを走らせる。プロトコルインタブリタは、通知をロガー86のキューに入れなければなければならないことを述べる。

サムは状態を調べる

を転送として理解すると、それはストアアイテムID サムは、受信セッションと、それに続く保守セッション36及び関連するコミットされた貯蔵空間についてス 50 とを行うために接続する。保守セッション72は送られ

た文書の状態を調べる要求を受信する。保守セッション 72は、非同期的に、送信時にサムデスクトップへ流し たストアアイテム ID 36を使用してロガー86へ間 合わせを依頼する。この問合わせは、突き合わせ記録の リストを戻し、これらの記録は処理されてデスクトップ へ流され、デスクトップはユーザインタフェース16を 更新することができる。

【0044】ボータブル文書引渡しシステム

電子ポータブル文書は徐々に評判になりつつある。これ らのファイルは、それらの元のルック・アンド・フィー ルを失うことなく異なるブラットフォームに分配するこ とができる。Adobe Systemの Acrobat PDF(商品名)、 及び Novell のEnvoy (商品名) ポータブル文書フォー マットが広く用いられ始めている。本発明の好ましい実 施例では、ポータブル文書引渡しシステム160は、ポ ータブル文書技術をインターネットに適用することによ って電子文書の引渡しに対する万能手法を達成してい る。ポータブル文書引渡しシステム160は、Novellの Envoy (商品名) 及び Adobe System の PDF (商品名) を含むポータブル電子文書フォーマットと完全な互換性 20 を有している。

【0045】ボータブル文書引渡しシステム160から のボータブル文書の受信側22はそれらの文書からの情 報を、見る、探索する、印刷する、保管する、またはエ クスポートすることができる。ポータブル文書引渡しシ ステム160と共に Envoy (商品名) または Acrobat (商品名)を使用して分配される文書は、完全な視覚忠 実度を保存し、高分解能出力デバイス上に最高レベルの 品質及び分解能をもって生成させることができる。ポー タブル文書フォーマットによって文書内の情報の内容及 30 び色を保存することができ、また多くのフォーマットに よってファイルをコンパクトな手法で記憶させることを 可能にしながら索引し、探索し、そしてハイバーテキス トリンキングすることができる。図14は、バイナリフ ァイル引渡しサーバ12を使用するボータブル文書引渡 しシステム160aを示す機能ブロック図である。図1 5は、インターネットを通して通信する2つのバイナリ ファイル引渡しサーバ12a及び12nを使用するポー タブル文書引渡しシステム160aを示す機能ブロック 図である。

【0046】付加的なサービスを提供するのに加えて、 Web 及び電子メールの制限に対処するために、ポータブ ル文書引渡しシステム160は、現存する電子メールの トップを走るサーバソフトウェア(即ち、 http サーバ ソフトウェア)、及びデータベースシステムを含む。従 って、ボータブル文書引渡しシステム160は、電子メ ール、Web 、及びデータベースのための工業標準手法を 組合わせて会社及びユーザが文書を受信側へ引渡すのを 可能にする。以下の説明は、ユニバーサル文書引渡し手 構成要素に対する要求に関して詳述するものである。ボ ータブル文書引渡しシステム160は、3つの基本構成 要素を組合わせてユニバーサル文書引渡しに対する解決 方法を提供する。

【0047】1)ボータブル文書送信クライアント。 ポータブル文書送信クライアント (PDSC) 192 は、全てのデスクトップアプリケーション190をボー タブル文書引渡しシステム160に直接統合する。PD SC 192は本発明の全ての実施例について要求され るものではない。BFDサーバ12を直接的にレバレッ ジすることだけを望んでいる公表者は、そのようにする 必要はない。PDSC192は、引渡し問題に対してポ イント・ツー・ボイントを要求する標準の会社コンピュ ータユーザのために意図されているのである。

2) バイナリファイルサーバ。 バイナリファイル引渡 しサーバ12は、インターネット標準のトップで作業し て受信側に文書を引渡す。BFDサーバ12は、ボータ ブル文書送信クライアント (PDSC) 192を通して 透過的に呼出すことも、またはサーバ構成ユーザインタ フェース198を使用して直接呼出してカストマイズす ることもできる。

【0048】3)ボータブル文書受信クライアント。 ポータブル文書受信クライアント (PDRC) 194 は、文書の受信側22が文書を受信し、見て、印刷する のに使用するソフトウェア構成要素である。PDRCソ フトウェア194を有していない受信側22には、イン ターネットを通して直接的にソフトウェアにアクセスす るためのリンクが与えられる。殆どの場合、PDRC 194は、単に、Netscape NAVIGATOR(商品名)プラグ イン、または Microsoft ActiveX (商品名) 制御、また は Java Appletとして挙動し、従ってPDRC 194 を受信側の現存ブラウザと直接統合する。図16は、ポ ータブル文書送信クライアントアプリケーション及びポ ータブル文書受信クライアントアプリケーションを、ど のように本発明内に使用するかを示している。図17 は、サーバ構成ユーザインタフェースアプリケーション を、どのように本発明内に使用するかを示している。

【0049】ポータブル文書引渡しシステム要求 殆どの基本レベルにおいて、文書引渡し方法は、文書の 40 手順によって文書をクライアントに導く、即ち「ブッシ ュ」することができなければならない。ボータブル文書 引渡しシステム160は、異なるオペレーティングシス テムを用いる異なるコンピュータシステム上で異なる型 の受信側が動作するものとして設計されている。Eメー ルシステム及び文書型は、電子ポータブル文書の受信、 読み取り、及び使用の全ての便益を得ることができる。 いろいろな設計パラメタカテゴリは、ポータブル文書引 渡しシステム160が主要コンピュータシステム(例え は、PC、ワークステーション、サーバ)、主要オペレ 法、並びにポータブル文書引渡しシステム160の特定 50 ーティングシステム(例えば、Macintosh、Win 3.1、

25

Win '95、NT、Unix、OS/2)、電子メールシステム(例 えば、Microsoft、cc: Mail、Groupwise 、Notes 、Eu dora)、文書型(例えば、paper 、Postscript、Quark 、WordPerfect 、Excel)、及びユーザ型(例えば、M IS Legal Financial Consumers/Home Marketing Communication(MarCom))を含むようになっている。 【0050】ポータブル文書引渡しシステム160の独 特な面は、全てのコンピュータシステム、オペレーティ ングシステム、電子メールシステム、及び文書型を用い た手法が提供する互換性のレベルにある。本発明の一実 10 施例では、文書の送信側16及び受信側22は共にイン ターネットに接続されている。本発明の好ましい実施例 では、ボータブル文書引渡しシステム160が、インタ ーネット引渡し手法だけではなく、ファクシミリ172 及びプリンタ178との後方互換性、及び将来分布印刷 アーキテクチャとの前向きの互換性をも提供する。

【0051】万能引渡し

引渡し手法は、いろいろな計算プラットフォームに対する支援、ファクシミリ172との互換性、及び将来分布印刷アーキテクチャとの互換性を要求している誰に対しても、ユーザが文書を分配すことができるようにしなければならない。ボータブル文書引渡しシステム160は、複雑なポストスクリプトファイルの変換及び引渡しを支援することができる。文書は、(受信側のブラットフォームまたはEメールシステムとは無関係に)Eメール勘定とインターネットへのアクセスとを有しているどの受信側へも引渡すことができる。

【0052】機密保護

【0053】勘定管理サービス

多くの場合、文書引渡しアプリケーションは、文書の各 送信側16または受信側22が維持しなければならない ビジネスの要求を満たす。同一群内の十万の受信側22 へ定期的に文書を引渡す場合を考えよう。文書の送信側 16は、大きい定期講読/分配ベースのデータベースを 更新し、処理するためのツールを要求する。ボータブル 50

文書引渡しシステム160は、公表者がBFDサーバ1 2上に勘定を作成し、次いで特定勘定132、134、 136とのトランザクションを結合させる。システム は、公表者が幾つかのユーザ勘定を単一の請求勘定13 4に合併することも可能にする。システムは更に、公表 者が特定の請求コードを、トランザクション報告内に合 併することが可能なトランザクションと結合できるよう にする。例えば、法定ファームは、各文書のトランザク ションに伴う請求コード及び勘定と結合させて勘定を、 次いで各クライアント毎の請求コードを作ることができ る。ボータブル文書引渡しシステム160は、勘定情報 を維持し、自動的に更新する。次いでポータブル文書引 渡しシステム160報告エンジンは、ユーザが所与の勘 定、または特定の請求コードについての報告を作成する ことを可能にする。この計画は、クライアント管理並び に請求を容易にする。

26

【0054】トランザクション管理サービス

勘定管理に関連しているのは、トランザクション管理の 要求である。文書の送信側16及び受信側22のデータ ベースを維持する必要があるだけではなく、送信文書の トランザクションを管理するサービスを提供する必要も ある。例えば、送信側16は、文書が実際に引渡され、 実際に受信されたか否か、及び多分、誰が文書を受信し たかを知りたいであろう。多くの場合、公表者16は引 渡しに対する郵便料金を請求したいであろうから、引渡 しトランザクションに関連する勘定情報を維持し、更新 するサービスを要求するであろう。ボータブル文書引渡 しシステム160は、各送信トランザクションに関連す るログを作成し、これらのログを維持することができ る。各トランザクション、または文書送信動作は、特定 の勘定に関連付けられる。ユーザ16は、トランザクシ ョン情報をサーバから直接問合わせることができる。 【0055】報告

勘定及びトランザクション管理は、報告の精緻な手段を設けない限り無価値である。例えばユーザ16は、所与のトランザクションの完全な報告(どの文書が誰に引渡されたか、どれ程多くのユーザが文書の引渡しを確認したか、または請求の目的のために、そのトランザクションに関連する費用のような情報を含む)を準備することができる。

スケーラビリティ及び帯域幅

文書引渡しアブリケーションの範囲及びアブリケーションは広範であるので、ボータブル文書引渡しシステム160は、百万の文書または受信側22にサービスするようにその能力を拡張することができる。引渡しプロセスの幾つかの面は実時間で発生させ、他の面は遅れさせる、またはスケジュールすることができる。多くの場合、ボータブル文書引渡しシステム160は、帯域幅の量、または文書引渡しに必要な処理能力を得るために、展開中のサーバ12a-nの集合を動的に拡張する。

【0056】ポータブル文書引渡しシステム160は、 ユーザ要求に適合させるようにスケーラブルである。サ ーバソフトウェアは、毎日百万の文書を送るのを支援す るように設計されており、たとえ帯域幅が所与のサーバ に専用されていたとしても利用することができる。例え ば、1つの現行BFDサーバ12は実効的に 10 メガバ イト/秒の帯域幅を使用する。BFDサーバ12上で走 るいろいろなプロセスは非同期で動作するから、多重処 理サーバ12上の最適性能を可能にし、所与のトランザ クションのサービスの精緻なスケジューリングを可能に 10 する。実時間で動作させる場合、特に受信側22がサー バ12から文書にアクセスする場合には特別な注意が必 要である。BFDサーバ12は、他のサーバ12a-n にワークロードを分配することもできる。本発明の好ま しい実施例は、単一のサーバ12上を走る個々の処理 を、サーバ12a-nの集まりに分配することができ る。この実施例では、勘定管理プロセスを1つのサーバ (例えば、12d)上で走らせ、一方ロギング、報告、 トランザクション管理、送信、伝播、及び検索プロセス を別のサーバ(例えば、12h)上で走らせる。 【0057】ポータブル文書送信クライアント仕様 ボータブル文書送信クライアント (PDSC) 192 は、どのコンピュータユーザも、PCまたはマッキント ッシュコンピュータのようなどのパーソナルコンピュー タのデスクトップからでも文書を直接分配することがで きるようにする。PDSC 192は、仮想プリンタデ バイスを使用することによって全ての応用190を直接 的に統合し、それによってPDSC 192を全てのア プリケーション及びフォーマットと互換可能にすること ができる。重要なことは、PDSC192がポータブル 文書技術と直接的に統合されるために、文書の送信側 1 6は文書の意図した受信側の能力に関する仮定を行わな いことである。PDSC 192は、2つの主要モー ド、即ち印刷、または「ドラッグ・アンド・ドロップ」 を使用可能にする。印刷によって送信側16はどのよう なアプリケーション190からも簡単に印刷オプション を選択し、ポータブル文書を生成するためにイベントの シーケンスをトリガし、そしてその文書をアドレスして 送り出すことができる。ユーザの観点からすれば、ユー ザは簡単に印刷コマンドを選択し、標準アドレシングイ ンタフェース及びアドレスブックを使用して文書の宛先 について入力要求(もしくはプロンプト)される。例え ぱ、Microsoft Mail(商品名)のユーザは標準 Microso ft Mail (商品名) アドレシング対話によって、文書を 送ることができる場所を指示するように入力要求され る。文書の宛先を選択すると、PDSC 192はBF Dサーバ12に自動的に接続され、文書166及び意図 した受信側22のリスト、並びに送信をカストマイズす るために選択された何等かの他の属性を安全にアップロ

ことにより、ユーザ16は文書を送り出すためのアプリ ケーション及び印刷の開始を回避することができ、そし て文書は単に、送信側のデスクトップ164からアクセ ス可能なPDSC「192上にドロップさせることがで

28

【0058】付加的な機能及びカストマイゼーション は、1クリック・アウェイである。アドレシングプロセ ス中、ユーザ16は、アドバンスドオプションを呼出す ことによってユーザの送信のオプションを自由にカスト マイズする。省略時値にすると、各送信側は文書を送り 出すための既存パラメタを再使用する。ユーザ16は、 例えば機密保護オプション及び受信証要求を含むユーザ の引渡しオプションをカストマイズするために、アドバ ンスドオプションユーザインタフェース193を使用す ることもできる。例えば、もしユーザ16が私用及び/ または公開キー暗号を含む機密保護をカストマイズする ことを望むのであれば、ユーザは単に「公開暗号」また は「私用暗号」オプションを調べる。同様に、ユーザは 「受信時通知」オプションを選択することができ、それ 20 によって文書が実際に受信された時にBFDサーバ12 は引渡しを確認することができる。

【0059】<u>BFDサーバ構成オプション</u>及びユーザイ ンタフェース

BF Dサーバ12は、送信側デスクトップ164から直 接構成し、カストマイズすることができる。デスクトッ プからBFDサーバ12へのアクセスは、HTMLフォ ームユーザインタフェースを使用して達成される。この ユーザインタフェースはサーバ管理者アクセスを与え、 BFDサーバ12のアドバンスドオプションを制御する ために存在する。例えば、サーバ管理者は、特定の文書 を受信するように意図されている 100,000の受信側のデ ータベースを更新し、次いでこれらの受信側への文書の 送信を直接引き起こすことができる。サーバ管理者は、 先週中に発生した送信トランザクションに関する報告を 生成することができる。デスクトップ 1 6 4 からBFD サーバ12ヘアクセスするためには、ユーザ16はBF Dサーバ12上で作成される特別勘定(BFDサーバ1 2によって意外に早く作成される)を有していなければ ならない。更に、この勘定を通してBFDサーバ12へ アクセスするには認証及び機密保護の幾つかの層を通過 することを必要とし、従って非請求アクセスが防がれ

【0060】「サーバ構成ユーザインタフェース」19 8によってユーザ16は、トランザクション管理、勘定 管理、報告機能、文書分配のための直接アップロード及 びダウンロード、受信側リストの直接処理、及び送信オ プションへの直接アクセスを含むことができるサーバ設 定にアクセスし、制御することが可能になる。

【0061】ポータブル文書受信クライアント ードする。「ドラッグ・アンド・ドロップ」を使用する 50 文書のクライアント22は、ポータブル文書送信クライ

アント192によって、またはBFDサーバ管理者を介して直接的にBFDサーバ12によって、受信側22に送られた文書にアクセスし、処理するためにポータブル文書受信クライアント(PDRC)194を利用することができる。文書の受信側22がPDRC 194を有していない場合には、ソフトウェアをインターネットターの直接ダンロードして導入することができる。ポータブロセスを簡易化し、始めての受信側22が文書を受信するのに必要なソフトウェアにアクセスすることから1クリック・アウェイできるようにするための新ブラウザアーキテクチャの出現に加えて、専用のソフトウェア及びスクリプトを使用する。

【0062】ポータブル文書受信クライアント194の 最も基本的な場合は、Netscape NAVICATOR(商品名)プ ラグイン、または Microsoft ActiveX(商品名)制御の ようなブラウザ拡張として機能するだけでよい。他のユ ーザの場合には、PDRC194はヘルパーアプリケー ションとして作動するスタンドアロンアプリケーション として挙動する。第3のアプリケーションは、受信側デ 20 スクトップ170からボータブル文書へ直接アクセスす ることを好むポータブル文書引渡しシステム 1 6 0 のク ライアントのために存在している。この構成では、専用 ポータブル文書受信クライアント194はインターネッ トから直接ダウンロードすることができる。この構成要 素は、ボータブル文書引渡しシステム160の活動を頻 繁に監視し、何等かの入力ボータブル文書をBF Dサー バ12から自動的に抽出し、そしてそれらを受信側22 のコンピュータデスクトップ170上に即時文書通信の ために開く。

【0063】ボータブル文書引渡しシステム160からのポータブル文書の受信側22は、送信構成オプションに依存して、それらの文書から情報を見たり、探索したり、印刷したり、保管したり、またはエクスポートすることが許される。ボータブル文書引渡しシステム160と共に Envoy (商品名)または Acrobat (商品名)を使用して分配される文書は、完全な視覚忠実度を保存し、最高レベルの品質で高分解能出力デバイス上に生成することができる。図18は、文書をファックスゲートウェイ56によってどのようにプリンタ178へ送ることができるかを示している。図19は、文書をLAN 204を通してどのように専用会社BFDサーバ200の部課ゲートウェイ202によって部課プリンタ178へ送ることができるかを示している。

【0064】以下に電子文書引渡しシステム及びその使用方法を、インターネットにおける使用に関連して説明するが、本発明は要望に応じて、インターネット、イントラネット、LAN及びWAN、またはそれらの組合わせを含む広範なネットワークの何れかに適用することができる。また、本発明は要望に応じて、広範なコンピュ 50

ータプラットフォーム、通信プロトコル、ポータブル文 書フォーマット、またはそれらの何れかの組合わせに適 用することができる。

【0065】 インターネット/イントラネット機密保護本発明は、一連のファイアウォール及び/またはプロキシサーバを通して文書を送るための方法及びシステムをも提供する。ファイアウォール及びプロキシサーバは、実質的に全ての型のデータが、デスクトップコンピュータからインターネットサーバへ分配されるのをブロックする。しかしながら、ファイアウォールは、テクス・レデータにとってハイパーテキスト転送プロトコル(アフップ言語)形状で満たすことができる有効動作でカると仮定している。従って、ファイアウォールはテクスチャルデータのためのHTTPをブロックしない。本発明は、HTTPのこの特色を使用することによって提供される機密保護を迂回し、ファイアウォールを通して文書を移動させる。

【0066】本発明は、イントラネットの内側のデスク トップコンピュータから一連のファイアウォール及び/ またはプロキシサーバを通してインターネット上に存在 するサーバヘバイナリデータを引渡す。インターネット 上に到達したデータは、他のインターネットサーバ、イ ンターネットデスクトップコンピュータ、ブリンタ、ま たはファクシミリのような受信側へ直接転送することが できる。ファイアウォール及びプロキシサーバを実現す るために、いろいろな技術を使用することができる。例 えば、専用ハードウェアまたはソフトウェアを使用して いろいろなTCP/IP(Telecommunications Protoco 1/Internet Protocol)ボートをブロックすることがで きる。送る情報、及び阻止する情報(例えば「不良」情 報)の型を解析するためにソフトウェアを使用すること ができる。しかしながら、イントラネットユーザがイン ターネットにアクセスする場合、HTTP(インターネ ット情報にアクセスするための最も基本的なプロトコ ル)が使用可能でなければならない。テクスチャルデー タにとってHTTPは、ユーザがHTML形状で満たす ことができる有効動作であると仮定している。従って、 種々のファイアウォール及びプロキシサーバ計画は、H TTPをブロックしない。

【0067】HTTPの主な目的は、インターネットを通して情報を「ブル」することである。HTTPサーバにはURL(Uniform Resource Locator)として知られるファイルのアドレスが与えられており、サーバはそのURLによって参照されたデータを戻す。しかしながら、HTTPはインターネットを通して情報を「ブッシュ」することも支援する。例えば、多くのHTMLペーシは、ユーザがデータを入力し、サーバへ送るためのある形状を含んでいる。この形状は、例えば、インターネットの探索を要求するのに使用される。この場合、HT

TPはその形状にアクセスするために、サーバからユー ザへ情報をブルする。次いでHTTPは、その形状から のデータ入力をユーザからサーバへブッシュする。HT TPは、ブロックするとしても極く稀にブロックする (特に、小さいテクスチャルデータを)だけであり、情 報をプッシュ及びプルするのに使用できるから、HTT Pは殆どのファイアウォール及びプロキシサーバを迂回 するのに使用することができる。それにより、ユーザ は、バイナリデータをイントラネット上のデスクトップ コンピュータからインターネットへ送ることができる。 本発明の好ましい実施例では文書をイントラネットから インターネットへ送るようになっているが、当分野に精 通していれば、本明細書から、本発明を広域ネットワー クのような他の電子通信ネットワークにも適用できるこ とが理解されよう。

【0068】図20は、本発明によるファイアウォール 及び/またはプロキシサーバを通してデータを伝送する システム310の概要図である。GIFフォーマットイ メージファイル312のような文書またはファイルは、 イントラネットシステム内に存在するコンピュータ31 4内に格納される。イントラネットは、1つまたはそれ 以上のファイアウォール及び/またはプロキシサーバ3 18によって保護されている。本発明の好ましい実施例 では、コンピュータはデスクトップコンピュータであ る。しかしながら、本発明の代替実施例では、コンピュ ータはサーバコンピュータである。若干のファイアウォ ール及び/またはプロキシサーバは、データのサイズに 基づいて非テクスチャルデータをHTTPがプッシュす るのをブロックする。例えば、典型的な形状は、サーバ へ送られる重大な量の情報を含んでいない。従ってHT TPプッシュサイズを、例えばHTML形状を完成させ るのに必要なテクスチャルデータの量に制限することが できる。

【0069】従って、本発明の好ましい実施例では、送 信コンピュータは、テキストとして送られるバイナリデ ータを、例えばベース 64 エンコーディングを使用して エンコードする。もしデータのサイズに基づいてHTT Pプッシュがブロックされれば、送信コンピュータは、 サイズ制約に従う小さいパケットにデータを区切ること になろう。以上のように、バイナリファイルはテキスト に変換され、送信側コンピュータによって小さい「テキ ストパケット」316に区切られる。次いで、クライア ントはこれらのテキストパケットを、1 つまたはそれ以 上のファイアウォール及び/またはプロキシサーバを通 して送り出す。このファイルをファイアウォール/プロ キシサーバを通して引渡すことを企てる送信側のマシン 上で走るソフトウェアを、「送信クライアント」と呼 ぶ。テキストバケットは、テキストバケットを受入れる ように構成されているファイアウォールの外側のサーバ 320によって受信される。サーバはテキストバケット 50 開始させてその通信のトランザクションに特定の必要バ

を再組立てし、テキストをG!Fファイル312の本来 のバイナリ表現に戻す。

【0070】次いで、バイナリデータまたはファイル は、意図した受信側へ送られる。本発明がファイルを再 組立てするのにサーバを使用しているために、受信デバ イスがこれらの能力を有する必要がないので有利であ る。従って、受信側は、インターネット(または別の広 域ネットワーク)に電子的に接続されているデスクトッ ブコンピュータ322であっても、もしくは、実際にブ リンタ、ファクシミリ、またはパーソナルディジタルア シスタントのようなデバイスであっても差し支えない。 図21は、本発明によってファイアウォール及び/また はプロキシサーバを横切ってデータを伝送するアルゴリ ズムの流れ図の例である。この例では、GIFファイル は、その本来のバイナリ表現で1つのデスクトップコン ビュータから別のデスクトップコンビュータへ送られ る。送信側コンピュータは、1 つまたはそれ以上のプロ キシサーバ及びファイアウォールによって保護されてい るイントラネットの内側に存在している。受信側コンピ ュータは、インターネット上で走るサーバ及びインター ネットを介して送信側コンピュータに接続されている。 【0071】ファイアウォールは、例えばパケットを濾 波するように構成されているルータであっても、または 専用のファイアウォール装置であってもよい。 ブロキシ サーバは、ファイアウォールに加えて走らせることがで きる。送信側コンピュータは以下のアルゴリズムを使用 して、GIFファイルをファイアウォール及びプロキシ サーバを通してインターネット上のサーバへ転送する。 送信側コンピュータは、先ずインターネット(または広 30 域ネットワーク)上に存在している引渡しサーバ(ファ イルを引渡す)のアドレスを識別する(ステップ120 0)。引渡しサーバは、送信クライアントソフトウェア と意図した受信側との間の引渡しを処理する連絡係とし て動作する。本発明の好ましい実施例では、テキストバ ケットを傍受して本来のファイルを構築する引渡しサー バソフトウェアは、専用引渡しサーバ上で走るようにな っている。しかしながら、代替の、そして同じように好 ましい実施例では、引渡しサーバソフトウェアは、受信 側のイントラネットシステム上を直接走り、それによっ 40 て連絡係の必要性を排除している。

【0072】次に、送信側コンピュータは、インターネ ットサーバへ情報を送信し、またはインターネットサー バから情報を検索する全ての要求を傍受するプロキシサ ーバ (もし存在していれば) のアドレスを識別する (ス テップ1205)。送信側コンピュータは、必要な引渡 しパラメタも識別しなければならない(ステップ121 O)。送信側コンピュータは、HTTPアクセスを可能 にするためにこの情報を供給しなければならない。送信 クライアントソフトウェアは、引渡しサーバとの通信を ラメタを識別するために、そのトランザクションの型を 指定するための所定の構成設定を必要とすることが多 い。例えば、ファイル転送トランザクションのためのパ ラメタは、ファイル名、ファイルのサイズ、及びファイ ルの型を含む。他の引渡しパラメタは、引渡しサーバの IP、プロキシサーバ(もし1つが存在すれば)のI P、そのプロキシサーバに特定の何等かの勘定情報(例 えば、勘定名及びパスワード)、及びその引渡しサーバ とのセッションの開始(またはログイン)に必要な何等 かの勘定情報を含む。

【0073】次に送信側コンピュータは、ファイル(例 えば、GIFファイル)をテキストファイルに変換する (ステップ1215)。本発明の好ましい実施例では、 送信側コンピュータはベース 64 ASCII (テキス ト) エンコーディングを使用して、ファイルの非バイナ リ表現を生成する。しかしながら、他のどのような適切 なエンコーディング方法も使用することができる。デー タの型、またはパケットだけではなく、サイズもブロッ クするファイアウォールまたはプロキシサーバの場合に は、ASCIIテキスト表現は小さいテキストパケット。 の順序付けられたリストに細分しなければならない(ス テップ1220)。例えば、バイナリ形状の 20 Kのフ ァイルは、ASCIIに変換されると 30 Kに成長す る。4 Kの固定パケットサイズを使用すれば、送信クラ イアントから引渡しサーバへ送られるのは8パケットに なり、最後のバケットは2Kでよいことになる。

【0074】送信側コンピュータは、直接、またはHT TPを使用してプロキシサーバ(もし1つが存在すれ ば)を介しての何れかでインターネットサーバにアクセ スする(ステップ1225)。次いで、確立されたセッ ションを参照して、送信側コンピュータは引渡しサーバ とのファイル転送トランザクションを開始する(ステッ プ1230)。引渡しサーバと、送信側コンピュータ上 に存在する送信クライアントソフトウェアとは、双方向 通信リンクまたはHTTP導管(conduit)と呼ばれる パイプを介して接続されている。HTTPは主として単 方向性プロトコルであり、ユーザはサーバにURLを提 示することによってサーバからファイルを検索すること ができるようになっている。サーバは、ファイルをユー ザに送り返すことによって応答する。しかしながら、H 40 TTPは、ユーザがサーバ自体に情報を送って例えば形 状を満たすことができるようにもなっており、従って双 方向性である。この能力をHTTP POST法と呼ん でいる。HTTP POST法によってHTTPプロト コルは双方向性になり、情報が送信クライアント及びサ ーバへ、及びこれらから流れることを可能にしている。 【0075】引渡しプロトコルは、送信クライアントか ち引渡しサーバへバイナリデータを引渡すのを可能に し、容易にするためにHTTP導管のトップに構築され るプロトコルである。送信クライアントと引渡しサーバ 50 ファイル転送トランザクション

との間の全ての引渡しプロトコル通信は、HTTP P OSTの内側で発生する。HTTP POSTは、引渡 しプロトコルが情報を引渡しサーバへ送ることができる ようにする導管である。送信クライアントが引渡しサー バと対話する度に、送信クライアントは引渡しサーバ上 のローカルURLに依頼することによってHTTP P OST動作を開始し、次いでPOST動作を介して引渡 しサーバヘデータを送り返す。

34

【0076】送信クライアントと引渡しサーバとの間の 双方向導管は、以下のHTTP対話を使用する。

(1)送信クライアントは、HTTPを介してローカル URLについて引渡しサーバに依頼し、(2)引渡しサ ーバは、肯定応答メッセージを送信クライアントへ送り 返し、そして(3)送信クライアントは、HTTP P OSTを使用してデータを引渡しサーバへ送る。このデ ータは送信クライアントと引渡しサーバとの間で対話す るのに使用されるプロトコルであり、それ自体は送信ク ライアントが引渡しサーバへ転送することを望むバイナ リデータを周期的に含むことができる。

【0077】プロキシサーバが存在する場合には、送信 クライアントと引渡しサーバとの間の通信は間接的であ ることができ、これらの場合にはプロキシサーバを通し て行われる。

【0078】本発明を実現するために、どのようなメカ ニズムでもHTTPのトップに使用できることは理解さ れよう。更に、HTTPの他に、このファイアウォール /プロキシサーバによってブロックされない、及び単方 向性通信を支援するようなどのようなプロトコルも本発 明を実現するために使用することができる。送信クライ アントと引渡しサーバとの間のインタフェースとしてH TTP導管を使用する場合には、引渡しプロトコルは以 下のものを指定する。

【0079】セッション

セッションは、送信クライアントと引渡しサーバとの間 の独特な結合(バインディング)及び一連のトランザク ションを識別する。セッションは、送信クライアントが 引渡しサーバヘデータ転送を開始させるために確立され る。セッションを確立するために、送信クライアント は、勘定及び他の識別情報を引渡しサーバに提示する。 もし情報が有効であれば、引渡しサーバはセッション【 Dを送信クライアントへ送る。このセッションIDは、 爾後の送信クライアントと引渡しサーバとの間の全ての 通信におけるセッションを認証し、識別するために使用 される。

【0080】トランザクション

セッションが確立されると、送信クライアントは引渡し サーバと、所与のファイルを構成している全てのバイナ リデータの転送のような1またはそれ以上のトランザク ションを開始することができる。

送信クライアントは、開始するトランザクションの型を 指定し、またそのトランザクションに特定のパラメタを 指定する。ファイル転送トランザクションの場合には、 パラメタは、ファイル名、ファイルのサイズ、及びファ イルの型を含む。もし指定されたパラメタが有効であれ は、引渡しサーバはトランザクションIDを送り返す。 との時点の後に、送信クライアントは、セッションID 及びトランザクションIDを参照して引渡しサーバに各 テキストパケットを送る。送信クライアントは、各テキ ストパケットのサイズに対する参照も含む。引渡しサー 10 バは、引渡されるデータの各パケット毎に成功コードを 送り返す。データ転送が成功裏に完了すると、送信クラ イアントはメッセージを引渡しサーバへ送ってトランザ クションを終了させる。もし他のトランザクションが未 決でなければ、送信クライアントもセッションを終了さ せることができる。

【0081】開始されたファイル転送トランザクション 及び引渡しプロトコルを使用し、送信側コンピュータは 爾後のHTTP要求に関してHTTP導管を介して引渡 しサーバにテキストパケットを提出する(ステップ12 35)。サーバとのファイル転送トランザクションが完 了し(1240)、引渡しサーバとのセッションが完了 する(ステップ1245)。引渡しトランザクション及 びセッションが完了すると、引渡しサーバはテキストパ ケットを単一のテキストファイルに再組立てする(ステ ップ1250)。引渡しサーバはテキストファイルを本 来のGIFファイルに変換し(ステップ1255)、本 来のGIFを意図した受信側へ転送する(ステップ12 60)。本来のGIFは直接、または参照によって(即 ち、 (例えば) Eメールアタッチメント (直接) 、また 30 はサーバ上の文書へ送られるVRL(参照)によって) 転送することができる。ファクシミリまたはプリンタへ の伝送も、(これらはEメールアタッチメントではない が) 直接転送であると見做される。

【0082】図22は、ファイアォール及び/またはプ ロキシサーバを横切ってネイティブファイルを転送する のに必要な動作の流れ図の例である。送信クライアント は、ベース 64 エンコーディングを使用してネイティブ ファイルをASCII(テキスト)に変換する(ステッ プ1300)。次に送信クライアントはこのテキスト表 40 現を一連の4Kパケットに細分する(ステップ130 5)。送信クライアントは引渡しサーバとのHTTP導 管を開き、セッションを確立する(ステップ131 O)。引渡しサーバは、セッションIDを戻すことによ って応答する。送信クライアントは引渡しサーバとのH TTP導管を開き、セッションIDを提示してファイル 転送トランザクションを開始する(ステップ131 5)。引渡しサーバはトランザクションIDを戻すこと によって応答する。次いで送信クライアントは、引渡し サーバとのHTTP導管を開き、セッションID及びト

ランザクション I Dを提示して最初のテキストパケットの転送を開始する(ステップ 1320)。最初のテキストパッケージを受信すると、引渡しサーバは成功コードを送信クライアントへ戻す。このステップは引渡しサーバが失敗を戻すか、または全てのデータ(全てのテキストパケット)が成功裏に伝送されるまで繰り返される(ステップ 1325)。

36

【0083】送信クライアントは引渡しサーバとのHT TP導管を開き、セッションID及びトランザクション IDを提示してそのトランザクションを終了させる(ス テップ1330)。もしトランザクションが成功裏に終 了すれば、引渡しサーバは成功コードを戻す。送信クラ イアントは引渡しサーバとのHTTP導管を開き、セッ ションIDを提示してセッションを終了させる(ステッ プ1335)。引渡しサーバはテキストバケットを再組 立てし、テキストをネイティブの表現に変換し、次いで このネイティブの表現を受信側に転送する(ステップ 1 340)。当業者ならば、送信クライアントのための、 及び引渡しサーバソフトウェアのためのソースコード は、公知のプログラミング技術及びハードウェア構成要 素を使用して容易に構成することができる。また、送信 クライアント及び引渡しサーバ機能は、集積回路及びE EPROMのようなプログラマブルメモリデバイスを含 む他の手段によって達成することもできる。

【0084】本発明の好ましい実施例に関連して上述したバイナリデータファイアウォール引渡し技術の例は、考え得る手法の単なる一例に過ぎない。代替実施例では、本発明の教示と矛盾しない他の手法を使用することができる。本発明は、より低いレベルの表現への降格の決定を遅らせ、それによって将来時点には降格させ得る柔軟性を保存しながら、よりリッチな機能の集合を可能にする技術をも提供する。以下に説明する動的文書変換サーバ(DDCS)はこの概念を利用する。

【0085】文書変換

図23は、本発明によるDDCSを含むアプリケーショ ン例を示す概要図である。DDCSのアーキテクチャを 説明するためにある例を考える。WordPerfect文書の送 信側412が、フォーマットされた文書を受信側に分配 することを望んでいるものとする。送信側は、その受信 側がどのような能力(デスクトップコンピュータ41 4、ファクシミリ416、またはブリンタ418かどう かを含む)を所有しているのか、または所有していない のかを知らないものとする。このような場合、送信側は 文書を低レベル表現に変換し、その表現を送信すること を選択できる。しかしながら、もし受信側がより高いレ ベル表現を受信できるコンピュータを所有していれば、 受信側はカラー、スケーラビリティ、または内容のよう なこれらの文書の特色を失うかも知れない。従って早め に文書をより低いレベル表現に変換してしまうと、受信 50 側の柔軟性及び機能を制限することになる。

【0086】もし送信側が、文書を変換するDDCSの 能力を利用せずに文書を高レベルのまま、例えば WordP erfect文書のポータブル文書表現を送ってから受信側が プリンタであることが判明すれば、引渡しは失敗する。 上述した何れの例も最適の技術を提供していない。即 ち、「最良とは、データの初期フォーマット及び受信側 の能力に基づく最高のレベル表現である」と定義すれ は、上例は受信側に対して最良のデータ表現で分配しな い。説明中のDDCSは、この例において最適の結果を 達成する。文書の送信側412は、DDCSサーバ41 10 0を介して受信側へデータを送信するので、送信側と受 信側との間にあるレベルの間接性が導入される。データ は、髙レベル表現で送信側からDDCSへ引渡される。 DDCSサーバはデータを伝播させ、データを意図した 受信側の近傍に到達させる。各ステップにおいて、引渡 されるデータ及び次のサーバまたは受信側の能力に基づ いて、DDCSはデータを高レベル表現からより低いレ ベル表現へ動的に変換する。最終的に、端末DDCSサ ーバ420は(もし必要ならば最終データ変換を行っ て) 文書を受信側に引渡す。

【0087】上記 WordPerfect文書の例において、送信 側4 1 2 が WordPerfectで Macintoshコンピュータを走 らせており、受信側がファクシミリであるものとしよ う。この場合、送信側は高レベル表現の WordPerfect文 書を最初のDDCSサーバ410に送る。文書の WordP erfectからPDFのようなポータブルの高レベル表現へ の変換は、ユーザには透過的である。このような変換 は、送信側によって、または例えば Adobe Acrobatから 提供されるPDFフォーマットのような公知のフォーマ ットで動作している最初のDDCSによって遂行させる ことができる。最初のDDCSサーバはPDF文書を受 入れ、次いで標準ネットワークプロトコルに基づいて受 信側への転送を開始する。この場合、送信側がサンフラ ンシスコに位置し、一方受信側のファクシミリがパリに あるものとしよう。DDCSサーバはPDF文書を、バ リに位置する別のDDCSサーバ420へ転送する。こ の第2のDDCSサーバは、文書を受信側に転送しよう とする。引渡しの点において、第2のDDCSサーバ は、データベースをルックアップするか、または受信側 との対話によって、受信側がファクシミリであることを 40 学習する。次いで、パリのDDCSサーバは、このファ クシミリがどのような能力を持っているのかを見出す。 この例では、ファクシミリは「グループ4」圧縮イメー ジを支援するものとする。そこで、パリのDDCSサー バは、公知の技術を使用してPDF文書を「グループ 4」圧縮イメージに動的に変換する。この場合、「グル ープ4」圧縮、白黒 200×100 ドット/インチが最良表 現であると決定される。

【0088】これとは対照的に、受信側は Hewlett-Pac 配可能なデータ表現により適している。本発明の一つの kard Color Deskjetプリンタ418であることをパリの 50 好ましい実施例では、送信クライアントは、データを高

DDCSサーバ420が見出したものとしよう。この場合、パリのDDCSサーバは、普通の技術を使用して文書をPDFから、より低いレベルのHPプリンタ制御言語に変換する。先行例とは異なり、この場合の最良表現は、カラー 360×300ドット/インチである。更に、受信側はDOSシステムで走るパーソナルコンピュータ414を有していることをパリのDDCSサーバ420が見出したものとしよう。この場合、パリのDDCSサーバは、文書のテクスチャル表現を受信側に送る。受信側はAcrobatアプリケーション(PDFファイルを読むことができるプログラム)を導入したWindowsオペレーティングシステムで走るパーソナルコンピュータを有していることをパリのDDCSサーバが見出したものとすれば、サーバは文書のPDF表現を送る。

【0089】図24に、本発明による動的文書変換サー バDDCSを含むアプリケーションの別の例を示す。こ の場合、送信側422は Quark Express文書を送ること を望んでいる。上述したものと同一のプロセスがここで も遂行され、それによって文書は高レベル表現(この場 合には Envoy)に透明的に変換され、最初のDDCSサ ーバ426に引渡される。DDCSサーバはこの文書 を、意図した受信側424に直接引渡し、この文書を別 のサーバに送ることはしない。DDCSサーバは、受信 側への引渡しを開始する時に、受信側が文書フォーマッ トを読むことができる Envoyアプリケーションを所有し ていないが、その代わりに文書のGIFビットマップを 読むことができる Webブラウザを有していることを見出 したものとする。この場合、DDCSサーバは高レベル Envoy表現をより低いレベルのGIF表現に動的に変換 し、GIFを受信側に引渡す。

[0090]図25は、本発明による動的データ変換サ ーバの現在では好ましい例の概要図である。DDCSの 好ましい実施例の設計は、図24の例と全く同一であ る。本発明のこの実施例では、送信側422は、その装 置上で走る送信クライアント431を有している。本発 明のアーキテクチャは、例えば文書のようなデータ43 2が高レベル表現であり、従ってデータはある形状のコ ンビュータ上で作成されるものと仮定している。データ が例えば paperのような低レベル表現で開始できるよう な場合でも(もし送信コンピュータがこの表現を、例え ば光学文字認識技術443を使用して高レベル表現に変 換することができれば)、このアーキテクチャを適用す ることができる。送信クライアント431は、典型的に は、先ずデータをより柔軟ではあるが、それでも高レベ ルの表現に変換する。これは、髙レベルのフォーマット のままで分配及び変換を意図するのではなく、編集の目 的からである。このようにDDCSサーバは、ポータブ ル文書及びHTMLのようなSGML派生文書を含む分 配可能なデータ表現により適している。本発明の一つの レベルの表現から高レベルのボータブル表現に変換す * る。議論の余地があるところではあるが、このような変換は、このデータ変換によってある情報が失われ、それ程高いレベルではなくなる第1の場合を表している。典型的には、この目的のために送信側は、濾波技術または仮想ブリンタドライバを使用する。本発明では送信側(クライアント)レベルにおける変換を必要とせず、本発明の他の実施例ではデータがDDCSサーバへ引渡されるまで変換を遅らせることができる。従って、本発明の1つの新らしい特色は、データをより低いレベルの表 10現に変換する決定を遅らせ、それによって最大の柔軟性を保存することから導かれる。

【0091】どのような形状であっても、高レベル表現は、例えばHTTPを介して送信側のコンピュータから DDCSサーバ426へ伝送される。サーバは、意図した受信側424へ文書を引渡すように動作する。使用さ*

*れる特定の引渡しメカニズムは、例えばEメール、HTTP引渡しを用いたEメール通知(1996年10月24日付J、Smith、J. C. Bandini の米国特許出願第 08/738,966号 "ElectoronicDocument Delivery System" 参照)、直接TCP/IP、またはファクシミリを含むことができる。サーバが引渡しを開始する時、引渡すデータをより低いレベルの表現に変換するのか否かを決定するために、サーバはDDCS設備444を使用する。サーバは、表現間の考え得るマッピングを容易にするために、一連のマッピングテーブル435、436を維持している。テーブル435の例は、所与のデータ表現からの考え得るマッピングを含む。

【0092】表1は、所与のデータ表現からの考え得るマッピングの例を示している。

[0093]

表 1 所与のデータ表現からのマッピング

源データ表現	考え得るマッピング
WordPerfect 文書	Envoy, PDF, HTML
Excel 文書	Envoy, PDF, HTML
Envoy 文書	PDF、PCL、Postscript、Text、JPEG、
	GIF、グループ4、グループ3
PDF文書	Envoy . PCL. Postscript, Text, JPEG.
	GIF、グループ4、グループ3
JPEGイメージ	GIF、グループ4、グループ3
GIFイメージ	グループ4、グループ3
グループ 4 イメージ	グループ 3

サーバが維持している別のマッピングテーブル436は、特定の能力を与えられた考え得るデータ表現を含む

テーブルである。

※【0094】表2は、特定の能力を与えられた考え得る データ表現の例である。

%30 [0095]

表 2 特定の能力を与えられたデータ表現

表 2	2 特定の能力を与えられたデータ表現		
目標デバイス(受信側)	能力	考え得るマッピング	
バーソナルコンピュータ	Windows/Netscape 2.0	Envoy, PDF, HTML	
		JPEG、GIF、Text	
パーソナルコンピュータ	Windows/Netscape 1.1	HTML, GIF, Text	
ワークステーション	Unix/Netscape	PDF、HTML、	
, ,,,,	•	JPEG, GIF, Text	
バーソナルコンピュータ	Windows	Text	
プリンタ	Postscript II	Postscript I.	
		Postscript II	
プリンタ	Postscript I	Postscript I	
プリンタ	PCL5	PCL5、PCL4、	
		PCL3	
プリンタ	PCL3	PCL3	
ファクシミリ	グループ4イメージ	グループ4、グループ3	
ファクシミリ	グループ3 イメージ	グループ3	
		and the second s	

考え得るマッピングを記述している上記テーブルが与えられたサーバは、引渡されるデータについての適切なフォーマット及び受信側の能力を決定しなければならない。幾つかの技術が使用される。

【0096】引渡されるデータに関する情報を引き出す 主な技術は、情報をピックアブするために(439)、 または情報を送るために(438)そのサーバを使用し 50 たことがある特定ユーザの能力のデータベース437 を、そのサーバ内に維持しておくことを伴う。例えば、もし特定の受信側に文書を送るために、情報の送信側がサーバに MSWord文書を引渡したものとすれば、サーバはその送信側が MS Word文書を受信でき、または同様に、Envoy またはPDF文書も受信できることを知る。サーバはこのような情報をこの能力データベース437内に保持する。例えば引渡しメカニズムがEメール及びHTTP引渡しを使用し、ユーザがサーバから文書をピックアップする場合、HTTPプロトコルはブラットフォーム及びインターネットWebブラウザの型及びバージョンに関する受信側の能力を記述する。この情報はこの時点に使用することができるが、例えばHTTP引渡しを含まない引渡しに対する将来参照のために、能力データベース内に記録しておくこともできる。

【0097】サーバは、引渡しメカニズムの型及び受信 側を記述するのに使用したアドレスに基づいて受信側の 能力を推論する推論エンジン440をも使用する。例え ば電話番号アドレスは、受信側がファクシミリを使用し ていることを暗示している。サーバは、ファクシミリに 問合わせ、そのファクシミリが例えばグループ4を支援 20 するのか、またはグループ3を支援するのかを決定し、 相応してフォーマットを更新することができる。サーバ は、ミシガン大学が開発したインターネット・ライトウ ェイト・ディレクトリ・アクセス・プロトコル(LDA P) 標準をインターネット・エンジニアリング・タスク ・フォースと共に動的に使用し、受信側の能力を問合わ せるためのLDAP問合わせエンジン441を使用する こともできる。LDAPサーバ442は、ディレクトリ 及び他のサービスを提供する。DDCSサーバは、特定 の引渡しに関する能力情報を、LDAPサーバに実時間 30 で問合わせる。

【0098】データフォーマットが決定され、受信側能 力が識別されると、サーバはマッピングテーブルを使用 してデータ変換が必要乃至は適切であるか否かを決定す る。多くの場合、この決定にはマッピングテーブルをル ックアップする以上のものが必要になる。例えば、最良 データ表現を見出すためには多重マッピングが必要であ ることが多い。これらの変換は、変換エンジン434に よって遂行される。実際のデータ変換プロセスは本発明 の範囲外であり、コンピュータソフトウェア産業におい 40 て広く使用可能である。例えば、Adobe Systems が最初 のバージョンとして Acrobatを出荷した時から、PDF 文書をどのようにして Postscript文書に変換するかは 知られている。もし AcrobatビューワがDDCSサーバ 上で走っていれば、そのビューワは、(もし必要なら ば)特定の型のプリンタに対してある文書を印刷するよ うに指令される。従って、結局は、実際のデータ変換自 体は本発明に直接関連するものではなく、選択の問題な のである。

【0099】以上に本発明を特定の好ましい実施例に関 50

して説明したが、当業者ならば特許請求の範囲から逸脱 することなく種々の変更及び強調を考案できよう。

【図面の簡単な説明】

【図1】1つのバイナリファイルサーバを使用するバイナリファイル引渡しシステムのブロック線図である。

【図2】2つのバイナリファイルサーバを使用するバイナリファイル引渡しシステムのブロック線図である。

【図3】ストアアイテムのキー要素を示すブロック線図 である。

10 【図4】バイナリファイル引渡しサーバを示す概要ブロック線図である。

【図5】バイナリファイルサーバの1実施例のアーキテ クチャの例を示す図である。

【図6】 バイナリファイル引渡しサーバが使用する異なる型のストアイベントを示す図である。

【図7】バイナリファイル引渡しサーバアーキテクチャ 内の特定構成要素のブロック線図である。

【図8】ストアのアーキテクチャを示すブロック線図で ある。

10 【図9】ユーザセッションがインターネットクライアントをどのようにしてセッション、トランザクション、及び移送を含む3つの層に編成するかを示す図である。

【図10】送信側セッションがストアアイテムを作成するか、または別のサーバがストアアイテムを送信した時の引渡しの非繰り返しタスクを示す図である。

【図11】勘定管理者アーキテクチャの詳細図である。

【図12】ロガーアーキテクチャの詳細図である。

【図 1 3 】サーバコネクタアーキテクチャの詳細図である。

0 【図14】1つのボータブル文書引渡しサーバを使用するボータブル文書引渡しシステムを示す機能的ブロック線図である。

【図15】2つのポータブル文書引渡しサーバを使用するポータブル文書引渡しシステムを示す機能的ブロック 線図である。

【図16】ポータブル文書送信クライアントアプリケーション及びポータブル文書受信クライアントアプリケーションがどのように本発明に使用されているかを示す図である。

0 【図17】サーバ構成ユーザインタフェースアプリケーションがどのように本発明に使用されているかを示す図である。

【図18】サーバのファックスゲートウェイによってど のように文書をプリンタへ送ることができるかを示す図 である。

【図19】LANを通し、会社専用のサーバの部課ゲートウェイによってどのように文書を部課プリンタへ送ることができるかを示す図である。

【図20】本発明によりファイアウォール及び/または プロキシサーバを横切ってデータを伝送するシステムの

概要図である。

【図21】本発明によりファイアウォール及び/または プロキシサーバを横切ってデータを伝送するアルゴリズ ムを示す流れ図の例である。

【図22】本発明によりファイアウォール及び/または プロキシサーバを横切ってネイティブファイルを転送す るのに必要な動作の集合の流れ図の例である。

【図23】本発明による動的文書変換サーバを含むアプ リケーションの例を示す概要図である。

【図24】本発明による動的文書変換サーバを含むアプ 10 132 ユーザ (ローカル) 勘定状態 リケーションの別の例を示す概要図である。

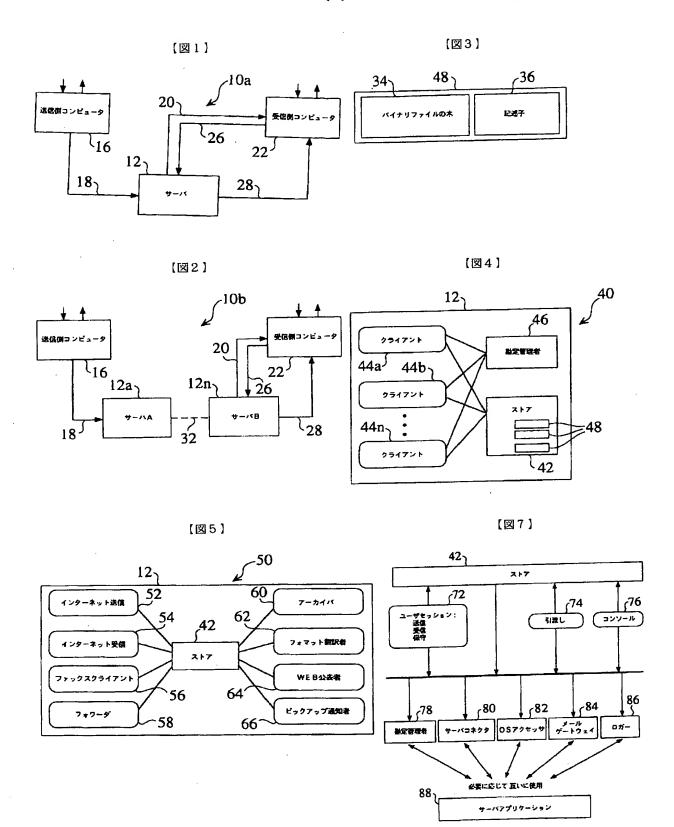
【図25】本発明による動的文書変換サーバの現在では 好ましい実施例を示す概要図である。

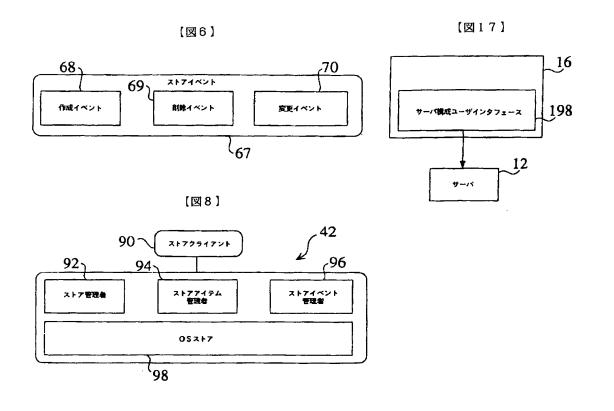
【符号の説明】

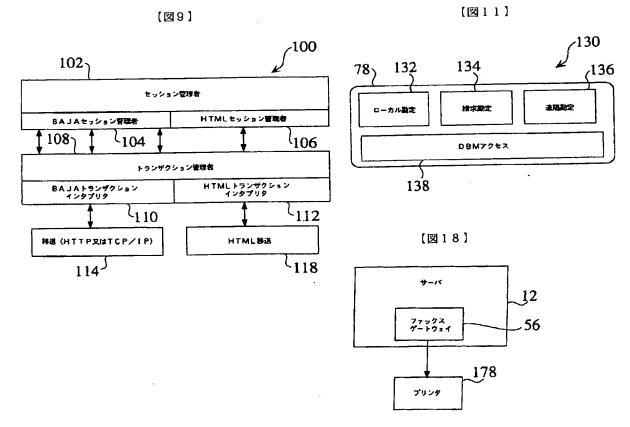
- 10 バイナリファイル引渡しシステム
- 12 バイナリファイルサーバ
- 16 送信側コンピュータ(送信側またはユーザ)
- 22 受信側コンピュータ(受信側)
- 34 バイナリファイルの木
- 36 記述子
- 42 ストア
- 44 ストアクライアント
- 46 勘定管理者
- 48 ストアアイテム
- 52 インターネット送信側
- 54 インターネット受信側
- 56 ファックスゲートウェイ
- 58 フォワーダ
- 60 アーカイバ
- 62 フォーマット翻訳者
- 6 4 Web 発表者
- 66 ビックアップ通知者
- 68 作成イベント
- 69 削除イベント
- 70 変更イベント
- 72 ユーザセッション
- 74 引渡し構成要素
- 76 コンソール
- 78 勘定管理者
- 80 サーバコネクタ
- 82 OSアクセッサ
- 84 メールゲートウェイ
- 86 ロガー
- 88 サーバアプリケーション
- 92 ストア管理者
- 94 ストアアイテム管理者
- 96 ストアイベント管理者
- 102 セッション管理者
- 104 BFDセッション管理者

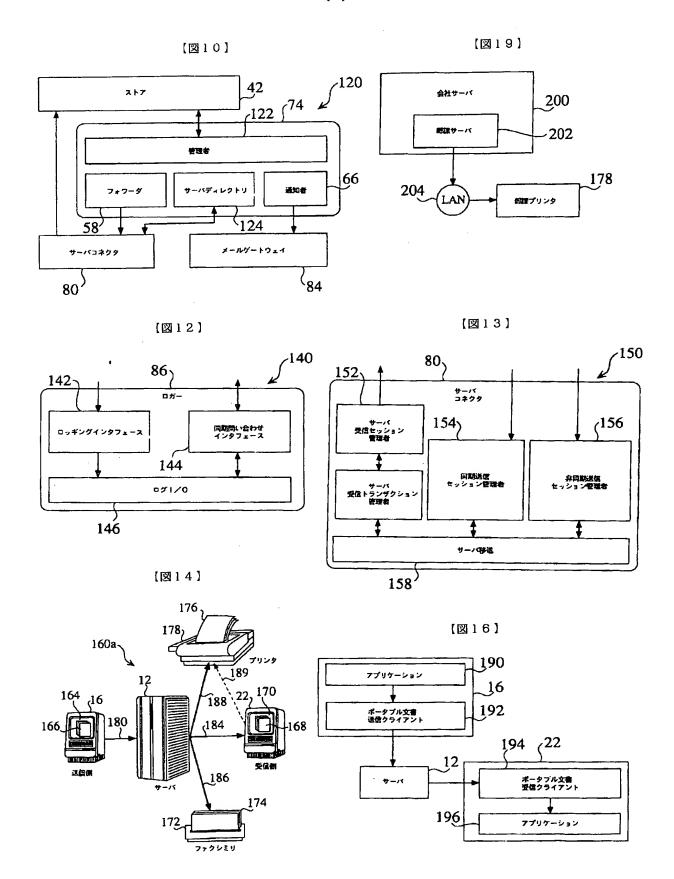
106 HTMLセッション管理者

- 108 トランザクション管理者
- 110 BFDトランザクションインタプリタ
- 112 HTMLトランザクションインタプリタ
- 114、118 移送管理者
- 120 非対話式タスク
- 122 引渡し管理者
- 124 サーバディレクトリ
- 130 勘定管理者
- - 134 請求勘定状態
 - 136 遠隔勘定ディレクトリ
 - 160 ポータブル文書引渡しシステム
 - 164 送信側デスクトップ
 - 166 文書
 - 170 受信側デスクトップ
 - 172 ファクシミリ
 - 178 プリンタ
- 190 デスクトップアプリケーション
- 20 192 ボータブル文書送信クライアント
 - 194 ポータブル文書受信クライアント
 - 198 サーバ構成ユーザインタフェース
 - 200 会社BFDサーバ
 - 202 部課ゲートウェイ
 - 204 LAN
 - 310 データ伝送システム
 - 314 送信側コンピュータ
 - 318 ファイアウォール/プロキシサーバ
 - 320 インターネットサーバ
- 30 322 受信側コンピュータ
 - 410、426 動的データ変換サーバ (DDCS)
 - 412、422 送信側
 - 414 デスクトップコンピュータ
 - 416 ファクシミリ
 - 418 プリンタ
 - 420 端末DDCSサーバ
 - 424 受信側
 - 431 送信クライアント
 - 432 データ
- 40 434 変換エンジン
 - 435、436 マッピングテーブル
 - 437 データベース
 - 438 送信側
 - 439 受信側
 - 440 推論エンジン
 - 441 LDAP問合わせエンジン
 - 442 LDAPサーバ
 - 443 光学文字認識技術
 - 444 DDCS設備

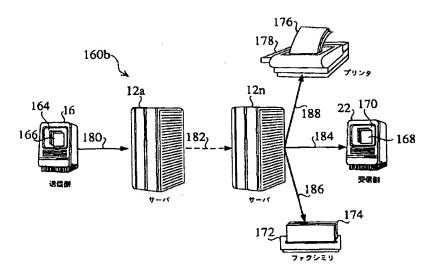




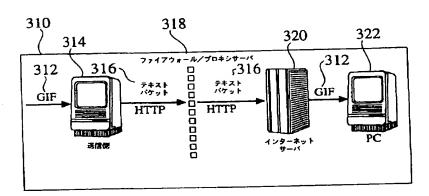




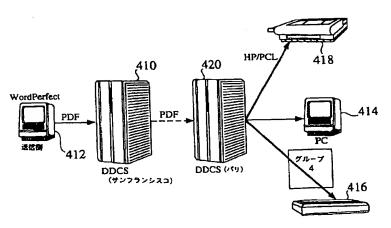
【図15】



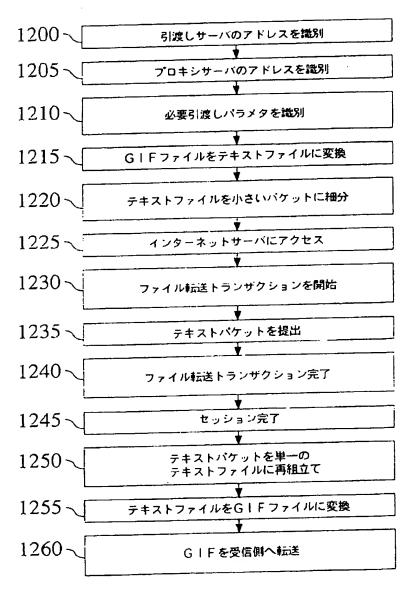
[図20]



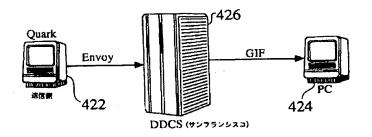
[図23]



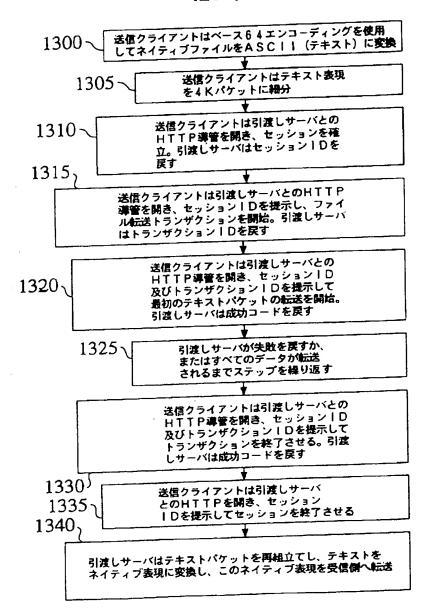
【図21】



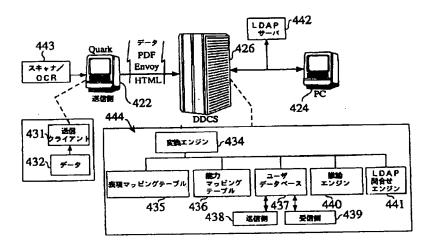
【図24】



[図22]



【図25】



フロントページの続き

(72)発明者 ジーン クリストフ バンディーニ アメリカ合衆国 カリフォルニア州 95014 クーパーティノ ノース フット ヒル ブールヴァード 10230 イー10